



実戦マクロ・アセンブラ活用法

プロの要求を満たすMACRO 80のすべて

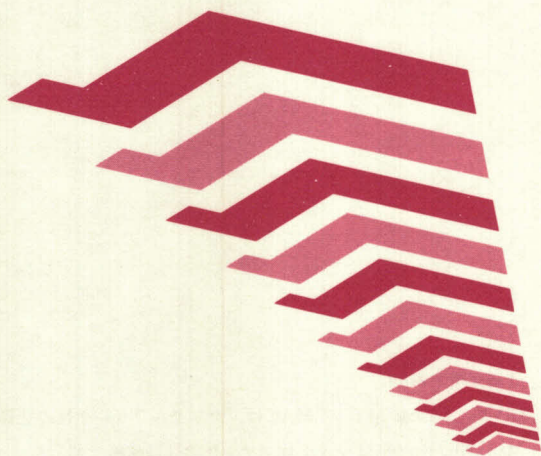
中野正次 著

CQ出版社

実戦マクロ・アセンブラ活用法

プロの要求を満たすMACRO 80のすべて

中野正次 著



CQ出版社

登録商標の表示

1. CP/M, Pascal/MT+, MACは、デジタルリサーチ社の登録商標です。
2. M80 (Macro-80) はマイクロソフト社の登録商標です。

ま え が き

① **LET ANS := NUM1 * NUM2**

② **ABC+DEF-G : H**

上の2つの表現は共にマクロ・アセンブラの応用例です。①は**NUM1**と**NUM2**を乗算して**ANS**に入れる動作を、②は論理演算で**A~G**の各1ビットを

$$(A \cdot B \cdot C + D \cdot E \cdot F) \cdot \overline{G}$$

のように計算して**H**に入れる動作を表しています。アセンブラでもこのような表記ができることを御存じでしたか？

BasicやPascalなどの高級言語が普及している今日ですが、制御関係や高速処理が必要な分野ではまだまだアセンブラに頼らざるを得ないのが現状です。しかし、このアセンブラというものは生産性が低く、何とかしなければと頭を悩ませている担当者も多いのではないかと思います。制御関係でもすべてが高級言語化できないわけではありませんが、入出力管理をすべて組み込まなければならないOSのないシステムや、多機能のリアルタイム並行処理、そして速度が絶対優先の画像処理など、一般の高級言語では扱いきれない分野が少なくありません。

アセンブラの問題点は、記述性、読解性、デバッグ性、保守性などどれを取っても良いとはいえず、結果として**見積もり**と**実績**が**一致しにくい**ので大幅な**赤字**を生むこともしばしば発生します。

マクロ・アセンブラは、マクロ機能のないアセンブラ（機械語アセンブラ）と高級言語の間を埋める性格を持っており、工夫次第では記述性～保守性とも大幅な向上が図れます。さらに、必要があればいつでも**全ステップにわたって機械語レベルで管理できる**という柔軟性をも兼ね備えているので、使用するに当たっても不安な部分はほとんどありません。

マクロ・アセンブラは、CP/M80の下ではM80 (Macro-80 Microsoft製) が代表的で、IntelとZilogの両二モニックを処理できるので、実際に多く使用されています。けれどもその割にはマクロ機能を有効に利用している例は少ないようです。それというのも、機械語や制御用プログラムの解説書がたくさん出ている中に、マクロ機能について詳しく解説している本が少ないからでしょう。また、その少ないマクロの解説書がすべてMACを基本にしていて、主としてOSの下で動作するプログラムに使用している例を扱っており、OSの有効利用を目的にしています。これは、CP/MがMACを使用して書かれているこ

との必然的結果ですが、これに対して組み込み用プログラムに焦点を定めたマクロ・アセンブラの解説書が待ち望まれていました。

本書はこの要望に応えるべく、ROM化される前提のプログラムに対してのマクロ・アセンブラの利用法を解説するものです。また、我が国では、とりわけ組み込み用ソフトを扱う分野ではZ80が主流であると考えてM80のZilogフォーマットで使用例を示しています。というわけで、唯一ともいえるZ80用マクロ・アセンブラ解説書である本書の内容は入門レベルから高度な応用まで含めた構成になっています。

マクロ・アセンブラが真価を発揮するためには、何ステップかの機械語のグループをマクロ命令に置き換えるという単純な機能だけでは不十分で、これに条件アセンブル、数式処理、アセンブル変数、リロケートブル・モジュール、高級言語のオブジェクトとのリンク、リスト・フォーマットの変換など各ソフトウェアの機能を有機的に組み合わせる練り上げていく必要があります。

本書の前半は、通常のマクロ機能を利用したビット操作や領域確保、高精度四則、入出力ICのイニシャライズ、レジスタ群のPUSH, POP, CP/Mとのインターフェースなどを解説します。後半ではマクロの高度な応用としてマクロを1度だけ展開させる手法、他のプロセッサ用のクロス・アセンブラ、クロス・コンパイラ、四則(八則)のコンパイラ風表記、単一タイマによるマルチソフト・タイマ、ロジック回路シミュレータなどについて解説し、さらにコンパイラ(Pascal/MT+)とのリンク、コンパイラでリスト変換を行ってM80でカナ文字コメントやカナ文字メッセージを処理する方法も紹介します(リスト中にカナ文字が入っているのは、すべてこの方法で処理したものです)。

マクロ・アセンブラを駆使するには、機械語に十分慣れている必要があります。本書においては機械語はすでに理解されていることを前提にしています。

マクロ機能は本質的にはハードウェアに依存しません。すなわち、CPUが変わっても、マクロ命令だけを使って書かれたプログラムは全く変更せずに使用できる可能性があります。マクロ定義の部分だけを変更すればよいのです。このことは多くの似たようなアプリケーションを小量生産する場合に重要なことです。もちろん、コンパイラも有効です。この点を考慮して、マクロ、そしてコンパイラを使用すれば、Z80CPUに全く固執することなく、現在開発しているソフトウェアが将来にも生き続けて行けるのです。機械語のみではCPUの変化に耐えられないことは明白です。

本書を手引き、足がかりとして、心血注いで積み上げたソフトウェア資源を有効利用するのに役立つことを心から祈ります。

1985年 著 者

□ 目 次 □

第1章 マクロ・アセンブラとは.....	9
1.1 マクロ・アセンブラの効用	10
1.2 純機械語とアセンブラ	12
1.3 コンパイラとアセンブラ	14
1.4 アセンブラとコンパイラの長所を兼備するマクロ・アセンブラ	17
1.5 コンパイラへの足がかりとしてのマクロ・アセンブラ	20
第2章 マクロ・アセンブラの基礎.....	22
2.1 マクロ・アセンブラへの第一歩	23
2.2 マクロ定義とマクロ呼び出し	25
2.3 呼び出し時修飾——仮パラメータと実パラメータ	29
2.4 マクロの中でもマクロ呼び出しが使える ——マクロ呼び出しのネスティング	34
2.5 アセンブラへの道しるべ——条件判断疑似命令	38
〈コラム〉アセンブル時の演算子	44
2.6 アセンブル変数と文字列変換	46
2.6.1 アセンブル変数	46
2.6.2 高精度乗除算などの文字列の連結	47
2.6.3 数値を数字に……型変換演算子	51
2.7 繰り返しを簡単に——反復疑似命令	54
2.7.1 回数指定の繰り返し……REPT	56
2.7.2 与えられたパラメータの個数によって繰り返し回数が決まる ……IRP	57
2.7.3 1文字単位で仮パラメータと置き換える……IRPC	59
2.8 局部シンボルを自動作成する機能……LOCAL	62

2.9 非実行命令もマクロを使ってスマートに	65
2.9.1 I/Oポート定義用マクロ	66
2.9.2 RAMのエリア確保と変数名割り付け	67
2.9.3 I/Oポートの各ビットごとに独立した名前を付ける方法	68
2.10 反復疑似命令の展開を中断する疑似命令...EXITM.....	74

第3章 マクロ応用の基本ノウハウ78

3.1 読み取れない出力ポートのビット・コントロール	78
3.2 マルチ入出力で周辺LSIをイニシャライズ	83
3.2.1 多バイト連続出力用マクロ	83
3.2.2 読み取るレジスタ番号を出力するマクロ	84
3.3 マクロ定義をもマクロで！	86
3.4 パラメータの省略時解釈	90
3.4.1 時間待ち用マクロ	92
3.5 マクロ内部で定義、参照されるマクロ名はLOCALにできる	95
3.6 マクロ内からサブルーチンと呼ぶ	96
3.7 一度だけ展開される部分を含むマクロ——再展開防止法	99
3.7.1 自マクロ再定義による方法	100
3.8 マクロ名の制限は——シンボルとの重複、命令コードとの重複.....	102
3.8.1 マクロ名とシンボルの重複	103
3.8.2 再展開防止用マクロ	104
3.8.3 IF〇〇とMACROは交差してもよい	105
3.9 ソートもできる——マクロの組み合わせ	108
3.10 文字列の中の1文字を取り出す——IRPCの応用	110
3.11 逆アセンブル防止用マクロ	114

第4章 リロケータブル・マクロ・アセンブラによるソフトウェア開発117

4.1 リロケータブルの有用性	118
4.1.1 グローバル・リファレンス	121
4.1.2 グローバル宣言	122
4.1.3 シンボルの重複防止	122

4.1.4 プログラムのROM化	123
〈コラム〉従来のマクロ・アセンブラより M80 の優れている点	126
4.2 ソフトウェア開発手順	127
4.2.1 マクロ定義の開発	127
4.2.2 マクロ・ファイルの保存管理	129
4.2.3 ソフトウェアのデバッグ作業	132
4.3 M80 でカナ文字を扱う方法	133
4.4 マクロ命令のアセンブル時間	135
4.5 サブルーチンの分割アセンブル例	136
4.6 実行時リロケート機能	
——ROM内のプログラムをRAMに移して実行	159
第5章 マクロ・アセンブラの高度な応用	161
5.1 カナ文字対応メッセージ出力	161
5.2 ソフトウェアによるマルチ・タイマ	163
5.2.1 タイマ連結設定用マクロ, トリガ用マクロ	165
5.3 同一マクロ呼び出しに対する5種の展開法	167
5.3.1 直接データを渡す方式	168
5.3.2 レジスタでアドレスを渡す方式	169
5.3.3 インライン・パラメータでアドレスを渡す方式	172
5.3.4 アドレス・リストによるインタプリタ	176
5.3.5 内部記号化インタプリタ	187
5.4 高級言語風マクロ表記	197
5.4.1 1バイト八則演算	197
5.4.2 4バイト四則演算	201
5.4.3 4バイト四則演算インタプリタ	201
5.5 BPU用クロス・アセンブラ	223
5.6 ロジック・シミュレータ——論理式をマクロで解釈	228
5.7 BPU用1文字ロジック・マクロ	
——シンボル間のブランクも不要に	240
5.7.1 文字間を詰めて書け, ブランクは無視される	241

5.7.2	ひとつの式が行を越えてもよい	241
5.7.3	空の式を解釈	241
5.7.4	ジャンプ機能を追加	241

第6章 アセンブラでのソフトウェア開発における高級言語の利用 250

6.1	リスト上のカナ文字復元プログラム	250
6.2	クロス・アセンブラ用リフォーマッタ	253
6.3	高速 BCD 変換プログラム——変換表を Pascal で作成	257
6.4	アセンブラとコンパイラのリンク ——バック・グラウンド・プリンタ	270
6.4.1	イニシャライズとプリント・アウト	270
6.4.2	ファイル読み取りと インタラプト・ルーチンヘデータを渡す	274
6.4.3	Pascal からアセンブラへのパラメータ伝達	275
6.4.4	リンクの操作	276

第 1 章

マクロ・アセンブラとは

マクロ・アセンブラはその機能の面から最も簡単にいえば、「アセンブラの短縮ダイヤル」のようなものです。短縮ダイヤルは覚えやすく、間違いが減り、ダイヤル時間を節約でき、指のエネルギー消耗も少なくてすむ(?)などのメリットがあります。また、短縮ダイヤルを覚え違いしたとしても全くの他人につながる心配がありません。これらの特長は、そのままマクロ・アセンブラのマクロ機能についてもあてはまります。

しかし、便利な短縮ダイヤルも、その存在を知らなかったり、使用法を知らなければ何も役には立ちません。また、使用法を知っていても、あらかじめ本当の番号を記憶させる作業を行わなければやはり実際に使用することはできません。このあたりの手続きもマクロ・アセンブラと非常によく似ています。

言葉の上では、マクロというのは巨視的とか大局的な意味を持っていて、細部を意識しないで使えるアセンブラとも考えられます。もう少しわかりやすく表現すれば「代表命令アセンブラ」とでもいうところでしょうか。そして、何をどのように代表させるかは、すべて短縮ダイヤルと同様にユーザが自由に決められるのです。このとき、代表の名前をつけておいて、使用したいときに代表名を書けばその中身をすべて書いたことと同じ効果になるというわけです。

自由に決められるとはいっても、やはりアセンブラですから、使える文字の種類や文字数を越えて使うことは無理です。それでも、機械語命令よりははるかに自由な表現が可能です。

A

LOAD P, Q, R

???

ENZAN Y = X + Z

ASOBI

LOGIC AA BB + CC ¥ DD

など、すべてしかるべき定義をすれば代表命令すなわちマクロ命令として使用可能です(¥はASCIIコードでは\です。本書ではカナ文字使用の都合上すべてJISコードで表示します)。これを見ると機械語とはずいぶん分ようすがちがいます。**マクロ・アセンブラ初体験の人には“奇怪語?!”**かも知れません。マクロ機能を使用している人でも、通常のマクロ命令とはいささか趣が違うとお感じになると思います。このようにマクロ・アセンブラというものはかなり奥の深いものです。

本章では技術的内容に入る前の予備知識としての概要と他のソフトウェアとの関連、有効な利用法について述べます。

1.1 マクロ・アセンブラの効用

マクロ・アセンブラを使えば手間が省ける……といってしまうまでもありますが、これを単にキーボードのキーを押す回数が減るから手間が省けると考えるなら大きな間違いです。マクロ・アセンブラを使用するメリットは、

- ①ソフトウェア資源の共通利用
- ②読解性、保守性の向上
- ③コーディング・ミスの防止
- ④分野別、目的別の柔軟な対応
- ⑤機密性
- ⑥(付随的に)一貫性、系統性の向上

などで、これらのどれを見てもプログラミング作業の中から単純作業の部分を削除する効果が期待できるものです。

ソフトウェア資源の共通利用については、サブルーチンの共用の形でマクロ・アセンブラでなくても可能ですが、マクロ使用では**表現形式の自由度が大きい**ので、**共用できる範囲が大幅に拡大**します。

読解性のよさも表現形式の上にプログラムの意図を反映しやすいことによります。読解性がよければ担当者が変わったり、客先へ引き継いだりする場合にも少ない手続きで意思疎通ができ、誤解を招く確率も減少します。この結果、当然保守性も向上するわけです。

機械語では他人が書いたものはもとより、**本人が書いたプログラムですら時間が経つと何をやりたいのか読み取るのに苦労しますが、これもマクロ表記によってはるかに思い出しやすくなります。**

コーディング・ミスというのはフローチャートが正しいのに、コーディングする段階で発生するミスのことです。機械語では打鍵回数が多いので当然キー・ミスも増えがちですが、その他に **PUSH** と **POP** の順序を間違えたり **LD B, (DE)** と書いてしまったり、**IN A, PORT** とカッコを忘れたり、**SUB A, 2** と書くなどの単純なミスがしばしば起きます。**デバッグ済みのマクロを使用するときには、この種のミスは発生しません。**

マクロ・アセンブラはサブルーチン方式よりもはるかに柔軟な対応性があります。また、市販のコンパイラとちがって偏見に満ちた使い方もできます。**マクロ命令はユーザ定義**(マクロ・アセンブラの種類によっては、すでにあらかじめ組み込まれたマクロ定義を内蔵しているものもあります。M80 には組み込みマクロ定義はありません) ですから、ユーザの都合によって使用する分野や、作業目的に応じて定義することができます。このとき、共通に利用する範囲以外での有用性を考える必要は全くありません。高速処理か、高精度か、省メモリかによって必要最小限のマクロ定義をしておけばよいのです。逆に、メイン・プログラムが完成して正常に動作した後で、スピードを少し上げたいという場合、**マクロ定義だけを変更して対応することも可能です。**これは保守性の面でも有利になります。

機密性については読解性と相反する条件になりますが、ここでは2種類の意味が含まれています。ひとつは、メイン・プログラムのリストを公開してもマクロ定義を公開しなければ簡単にコピーされてしまうことはないということ。そして、特に**機密保持用のマクロ定義**を作ることまでできるという2点です。

以上のようなメリットを最大限に発揮させるためには、ただ闇雲にマクロ定義を増やしても効果はそれほど上がりません。目的とするシステムで頻繁に使用される演算や手続きを把握し、課内や社内で共通利用できるように、また将来にわたっても仕様変更に対応できるように総合的な見通しをたてることが、マクロ・アセンブラを有効利用する上では不可欠な要素になります。このことを意識すればマクロの利用以外にも、**ソフトウェア全体について系統性がよくなり、ムダな部分は目につくようになって自然に減って行きます。**

以上が一般的な使い方におけるマクロ・アセンブラの効用ですが、特殊な用途としてすべてマクロ命令で表記したプログラムは他の CPU に簡単に移植できることから、**複数機種の CPU で似たようなソフトウェアを開発するのに利用できます。**また、別の CPU の機械語を生成する**クロス・アセンブラとして利用する方法**もあります。さらには、インタ

ブリタ用の**中間言語を生成**したり、ハードウェアを改造して外部に命令解釈回路を付加した時に、マクロ定義でその命令も他の機械語と同等に扱えます。

マクロ・アセンブラの利用技術は、M80に固有のものではありません。もちろん、Z80や8080専用のもではありません。各CPUの機械語に慣れることは、もちろんそれなりに作業効率の向上につながりますが、あくまでそのCPUに限定されていることに注意しなければなりません。これに対して、**マクロ機能の利用技術**はCPUが16ビットになろうと32ビットになろうと、基本的には**共通した手法**なのです。ここに長い目で見た時のマクロ利用の大きな効用が隠されています。

これらの他にもマクロ利用のメリットは細かく挙げればきりがありません。第2章以降を通読すればこの意味がよく理解できることと思います。

1.2 純機械語とアセンブラ

純粋に機械語といえは“0”と“1”だけのバイナリ・コードです。これでは人間が認識したり、表現したりするのに不都合すぎるということで、通常は8進法や16進法を使って表現します。パソコンでBASICから呼び出して使用する機械語プログラムはこのレベルで使用されています。すなわち、16進表記によって書かれているのです。それでは、その機械語プログラムを最初に作った人は16進数で考えたのでしょうか？ おそらく、16進に置き換える前にアセンブラで考えたと思います。実際、BASICの中で機械語を使用している場合に、アセンブラのソース・プログラムないし、リストが示されているものもあります。

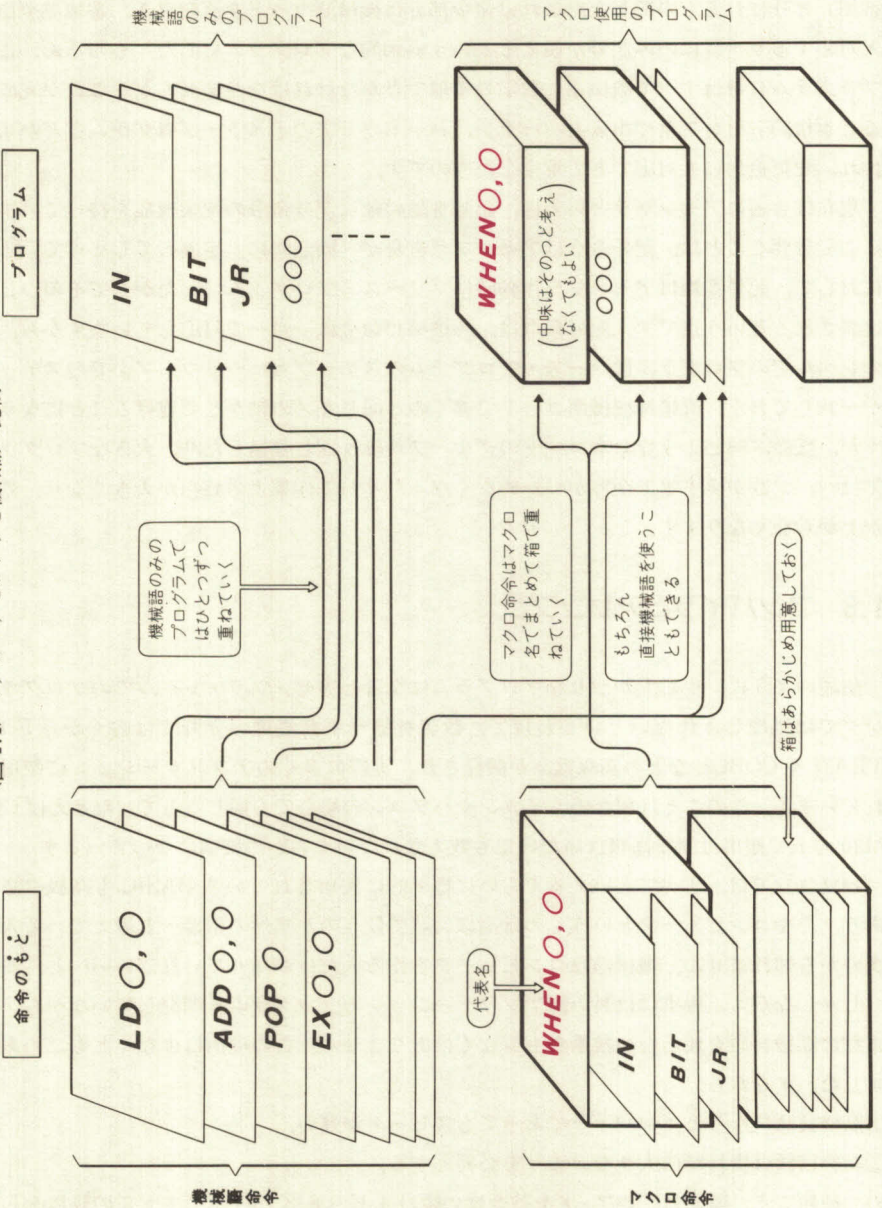
もっとも、ある程度慣れてくれば、いきなり、

3E FF 32 40 FF DB 08 CB 6F 28 FA.....

のように直接機械語で考えることも不可能ではありません。ところが、少し大きなプログラムになると絶対に困る部分が出てきます。それは、**C3**や**CD** (JPやCALL)などのプログラムの中を参照する絶対番地の命令です。これらの命令は最初にプログラムを作成する段階でやっかいなだけでなく、プログラム完成後でも、変更したり追加したりすると書き換えなければならなくなります。**3E**や**C3**などの命令コードは記号化されていなくても暗記すれば使えますが、飛び先番地だけは暗記しようがありません。

筆者がミニコンのハードウェアを設計していたころ、最初に作るソフトウェアは「記号

図 1.1 マクロ・アセンブラと機械語の比較



番地」と呼ばれるものでした。これは命令部分は機械語コードを直接書き、番地参照部分と対応するラベルにのみ記号が使えるという原始的なプログラムでした。もちろん、このプログラム自身はすべて機械語と数字の番地で書かなければなりません、これが完成すると本格的アセンブラや入力ルーチン、ハードウェアのテスト・プログラムなどが楽に作れ、変更追加にも対応できて重宝したものです。

現在は普通にアセンブラといえば、記号番地の他に記号命令の変換機能を持っています。ここで重要なことは、記号命令はアセンブラ自身が「固定的に」定義してしまっているのに対して、記号番地はアセンブラ作動時に「ソース・プログラムにしたがってそのつど」定義されるという点です。記号命令は、各機械語命令に一对一で対応していますから、このレベルでのプログラムはソース・プログラムのステップとハードウェア上でのステップが一致しており、直接純機械語コードで書くのと同じキメの細かさで書けることになりますが、反面、同じような命令コードのグループが繰り返し登場したり、大きなプログラムではページ数が多すぎて全容がつかめなくなったりして作業上の負担が大きくなり、効率が上がらなくなります。

1.3 コンパイラとアセンブラ

前述のように、少し大かがりなプログラムになるとアセンブラ・レベルでのプログラミングでは処理しきれないというわけで、数値計算や事務処理の分野では古くから FORTRAN や COBOL などの高級言語が開発され、実際に多くのアプリケーションに使用されています。このことは現在のマイコンやパソコンの場合でも同じことで、たとえば CP/M80 の上で使用可能な高級言語だけでも数えきれないくらいの種類になっています。

パソコンでは、すべてといえるくらいに標準的に使用されている BASIC も高級言語であり、今やコンピュータというものは高級言語で使うのが当然の常識…と考えている人が多いかも知れません。機械語はコンピュータを作る人だけが知っていればいい…と。

しかしながら、現実には長い間アプリケーションのプログラムを開発していながら、いまだに高級言語を使わない技術者も少なくはありません。この理由は少なくとも二つありました。すなわち、

①高級言語になるとコンパイラであってもスピードが遅い。

②高級言語は実行時に大きなメモリを必要とする。

の2種類です。確かに、コア・メモリ全盛の頃は4 K～8 K バイトですべての処理をしな

ければならず、②のメモリを喰う点は致命的でした。しかし、メモリ・コストが低下している今日、この点は実質的には大きな要素ではなくなっています。本書で使用(第6章)するコンパイラ Pascal MT+も簡単なプログラムは8 Kバイト以内に納まります。これはPROMでいえば2764が1個です。他に作業用、スタック用のRAMが必要ですが、決して大がかりになるわけではありません。

スピードについてはどうでしょうか。高級言語でもパソコンに内蔵されているインタプリタ方式は確かに遅いといえますが、コンパイラ方式のものでは多くのアプリケーションに対して実用になるスピードが得られます。にもかかわらず、コンパイラを使うことに踏み切れない理由は何でしょうか。それは**コンパイラの実行スピードには保証がない**ということでしょう。アセンブラでなら、機械語のステップで書いているわけですから、当然実行時間もあらかじめ計算できます。ところが、**コンパイラでは簡単なプログラムであってもやってみなければわからない要素が多いので安心して使えません。**

生産量の少ないものでは、ソフトウェアの原価が全体の価格に占める割合が大きいのので、コンパイラでやってみてダメだったからアセンブラで書き直すなどという遠回りな作業をやっている余裕がありません。ダメかも知れないものなら最初からアセンブラで書いた方が確実だというわけで、最後までコンパイラには手を出さないのも止むを得ないといえます。

コンパイラにも、スピードの目安になるベンチマーク・テストが行われてそのデータが出てはいますが、そのほとんどがフーリエ変換やソートなど、科学計算や事務用の分野での性能にかかわるものです。特に、コンパイラでROM化するプログラムを作って、入出力処理やインタラプト処理の応答時間などを測定したデータは皆無に近いのではないのでしょうか。

コンパイラが不得意とする機能は、

- ①ビット単位の入出力
- ②時間管理の厳しいもの……(通信制御など)
- ③高速応答……(サーボ制御など)

などの処理です。これらに関しては、仕様書を見ても不可能ではないといえるだけで、時間的なものが定量的に出せることはまずありません。正直なところ全く見当がつかないものです。

それでは、汎用言語のコンパイラがなぜ特定の分野に対して無力なのでしょう？その理由は、多分コンパイラを作る人が上記のような分野に関与していないからでしょう。コ

ンピュータがこのような分野に利用されるようになってから日が浅いということもその理由かも知れません。とにかく、上記の分野がコンパイラというビルの中の谷間のように取り残されてしまっているのは事実です。

しかし、それだけではありません。コンパイラで作成するプログラムは、ほとんどの場合 OS の管理下で実行されるのが前提となっており、OS なしでは実行不可能か、実行できても多くの機能に制限を受けるケースが多いのです。また、OS なしで実行するための手続きも詳しく説明されていなかったりもします。OS の下で実行するプログラムは、入出力はすべて OS まかせなので、スピードは OS に聞いてくれということになって、コンパイラ側では責任が持てないわけです。

一方、コンピュータ言語の一般的な説明書は数多く出版されていますが、これらもほとんどが OS を前提として書かれています。入出力の手続きはハードウェアに依存するものなので、ハードウェアに依存する部分は本来の言語機能とは関係ない部分として扱うことになり、OS を前提とせざるを得ないのも実際上しかたがないことといえます。

そして、システムを作る側では(特に BASIC を組み込んだパソコンでは)ハードウェアについて詳細を説明せず、言語の側からは個々のシステムについては扱いきれないということになって、どうしても不明確な部分が残ってしまいます。これが、前述の三点に代表される谷間にあたります。

アセンブラでなら、I/O ポートとメモリ配置さえわかっているればどんなシステムに対してもプログラミングが可能なので、そういう機能を組み込んだコンパイラが出現すればよいのですが、前述のような背景を考えれば当分の間期待できそうにないといえそうです。

コンパイラにおいて不都合な面は演算精度やデータ長についても現れます。アセンブラで書けば、その都度必要最少限の精度で演算できますが、コンパイラではそうは行きません。たとえば、24 ビットの整数を扱うことは、通常のコンパイラではできません。整数は 16 ビットか 32 ビット(倍精度)に限定されます。ところが、工業的な分野では 16 ビットでは不足で 24 ビットなら十分足りるという数値が多いのです。これを 32 ビットで扱えば当然スピードが落ちます。Z80 では A と HL だけを使って演算すれば高速にできますが、これが 24 ビットまでですから 32 ビットになるとスピードが大幅に下がってしまいます。

この他、インタラプト処理用に裏レジスタ(AF', BC'……のこと)を空けておくか、処理スピードを上げるために全レジスタを駆使するかなどについても、アセンブラでならプログラマの意図通りになりますが、コンパイラで裏レジスタ使用可否のスイッチがついているものは見かけません。もし、このスイッチがついたコンパイラができて、裏レジスタの

うち、BC'と HL'だけは使ってもよいとか、IY と DE'を使ってはいけないなどの細かい指定までは受け入れられません。これをコンパイラで実現することは不可能といってよいでしょう。

インタラプト処理のためにレジスタを空けておきたい理由は、レジスタの内容を**PUSH**する必要がないだけでなく、データをレジスタに置いたままにできることです。通常の簡単な処理ではインタラプト用にレジスタを専有する場合とメインと共有する場合とで処理時間が2～2.5倍違ってきます。

以上のような細かい要求をすべて受け入れられる**夢のコンパイラ**が出現するまで、**どうしてもアセンブラでなければ書けないプログラムが存在し続ける**ことになります。

1.4 アセンブラとコンパイラの長所を兼備するマクロ・アセンブラ

コンパイラに谷間ともいえる弱点が存在し続ける限り、どうしてもアセンブラ・レベルでのプログラミングを効率よく行う手段を考えなければなりません。これには、その対象としている分野なり業種なりに対応したサブルーチンやデータ構造の共通化が必要になって来ます。ただし、ここでいう共通は、他の分野との共通化を意味するものではなく、同一分野内での共通化を指しています。

データ構造や処理手順の共通化ができれば、ソフトウェアの共用が可能になります。この作業は機械語アセンブラだけでもできたわけですが、マクロ・アセンブラのマクロ機能を活かせば共通利用するための作業量を減らし、**より少ない仕様書でより見やすく書きやすい形式に仕上げる**ことができます。また、内容としては必要最小限の機能として開発時間を短縮できます。ちなみに、

```
LET  ANS  =  NUM1  *  NUM2
```

という表現形式をとれば、意図することは明白で説明の必要はありません。しかし、これだけならコンパイラと全く同じであり、めんどろなマクロ定義をしてアセンブラで書く意味がありません。これをマクロ・アセンブラで書いた場合は、内容的にコンパイラよりも自由に設定できるという大きなメリットが出せるのです。たとえば、上の式で各変数名がすべて24ビットの整数を表しているとすれば、コンパイラでは処理できません。さらにマクロ・アセンブラでなら、**ANS**と**NUM1**は24ビットで**NUM2**は16ビットという構成もとれます。これで精度が足りれば、各数値が**同一精度でなければならない理由**は特にな

く、精度を下げた分だけスピードが上がります。

また、**ANS**と**NUM1**は符号付きで、**NUM2**は符号なしという組み合わせもできます。**NUM1**が位置を表し、**NUM2**は測定系の補正係数を表しているとすれば、位置の前後で正負の値が使用されるとしても、係数の方は負にはなり得ません。

「それは便利だ。早速**LET**の使えるマクロ・アセンブラを買ってこよう。その代理店は…？」
 ちょっと待ってください。そんなものはどこにも売っていないのです。

「話がちがうなァ。それじゃあ、どうすれば使えるのですか」

それはアセンブル時にマクロ定義の形式にしたがって**アセンブラに教え込む**必要があります。マクロ・アセンブラ自身は買ってきたもののそのままでは機械語以外は解釈できません。**マクロ定義がすべてを構成するカギ**になっているのです。

「それではコンパイラを設計しているのと同じことではないですか？一般のユーザには技術的にも時間的にも無理なのは？」

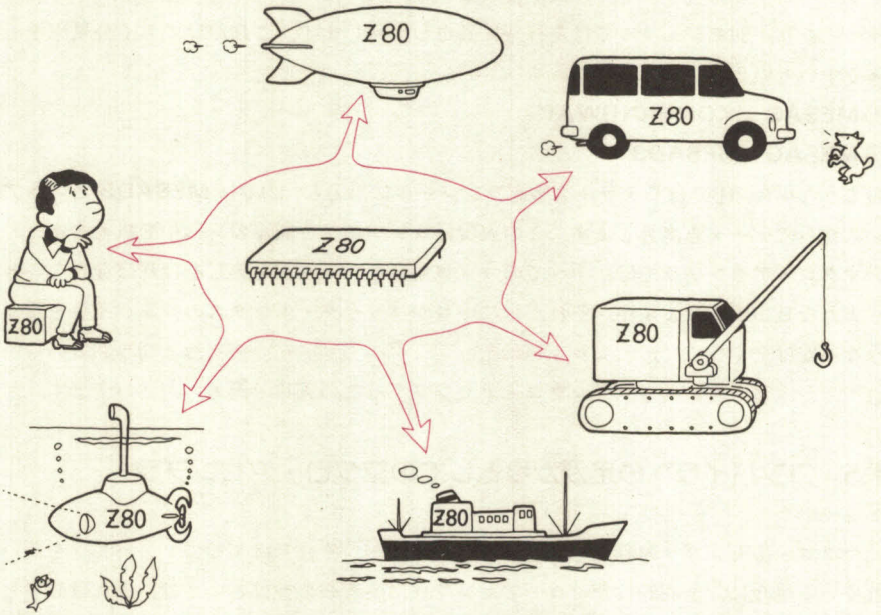
疑問の趣旨はもっともですが、実際にはマクロ定義とコンパイラでは大きな違いがあります。それは、コンパイラではたとえ限られた専用分野のものであっても完成された体系や文法を備えていなければなりません。これに対して、**マクロ・アセンブラなら必要に応じて、また、できる範囲で**マクロ機能を利用することができます。**マクロ定義ひとつから始めればよいわけ**です。コンパイラを使うには、ある時点で切り替えが必要ですが、マクロ・アセンブラはなしくずし的に高度な表現を取り入れることができ、ショックがありません。**LET**があるからといって、**GOTO**や**FOR NEXT**がなければならないという理由はありません。**JR NZ, ~**や**LD A, ~**に混じって使ってもマクロ・アセンブラは困りません。

マクロ・アセンブラでは、何でもすべてBASICのまねをするような使い方は得策ではありません。それよりも、適用する分野や**作業内容を直接表現するマクロ命令を、読みやすく、書きやすく表現した方がはるかにメリットが出せます**。これがある程度できるようになれば、高級言語は足元にも及ばないようなレベルに持って行けます。

ON MAINSW, STARTLAMP
OFF HEATER

のような表現を直接使えるコンパイラはありません。ユーザ定義の手続きとしてなら似たような表現が使えますが、ユーザが定義するのならマクロ・アセンブラでマクロ定義しているのと同じ手数がかかります。また、スピードはマクロ・アセンブラで定義した方が2～数倍速くなります。コンパイラではパラメータの省略や、パラメータの属性によって自

〈図 1.2〉 マクロ定義しだいでどのようにも変身するマクロ・アセンブラ



動的に処理内容を変更する手段がないものが多く、マクロ・アセンブラよりもはるかに制約が多くなります。

このような違いは、コンパイラのユーザ定義処理が実行時解釈であるのに対して、マクロ命令は翻訳時解釈になっていることからきています。これらの例として、

① **WAIT 5, SEC**

② **WAIT 100**

③ **WAIT**

の時間待ちマクロ命令で説明します。①は5秒間待つ意味で、②では単位が省略されています。単位を省略すればミリ秒を表すと約束しておきます。そして③では時間の値も省略されています。この場合は20ミリ秒と約束しておけばよいわけです。もちろん20ミリ秒に限りません。そのシステムで最もよく使われる待ち時間を③のように表し、最もよく使

われる時間の単位を②の形式で表現すればよいという意味です。

コンパイラではパラメータの数が合わない、同一モジュール内ではコンパイル時のエラーになり、別モジュールでは実行時に暴走したりします。これだけでも十分見やすく書きやすいといえますが、さらに、

① **MESAG 'KONNICHIIWA!'**

② **MESAG MESADS**

のような場合、①ではリテラル文字をコンソールに出力し、②では **MESADS** というアドレスからのデータを出力します。この表現はコンパイラと同等のレベルで扱えます。

マクロ・アセンブラでは、すべてのマクロ命令をユーザが定義しなければならないという大きな負担がありますが、それだけに中身がブラック・ボックスのコンパイラを使うような不安は全くなく、**水も漏れない緻密なプログラミングが高級言語と同等あるいはそれ以上のレベルで扱い得ます。** マクロ・アセンブラはこの意味で両刃の剣といえます。

1.5 コンパイラへの足がかりとしてのマクロ・アセンブラ

マクロ・アセンブラの利点をずい分書きましたが、それではすでにコンパイラを使い慣れている場合に、全面的にマクロ・アセンブラに戻る必要性とはいえば、これは必ずしもありません。この場合はコンパイラでは記述性が悪い部分やスピードが遅い部分についてのみ、アセンブラを使用すればよいといえます。多くのコンパイラは、アセンブラからの出力(オブジェクト・コード)とリンクする機能を持っていて、パラメータの渡し受けさえ正しく行えば他には何も問題はありません。

むしろ、問題はハードウェア的なレベルからプログラムを手がけたのちに、高級言語を使用していない場合の方が大きいといえます。というのも、ソフトウェアの生産性はコンパイラの方がアセンブラよりもはるかに優れているからです。部分的には確かにマクロ定義を駆使してかなりの記述性向上が図れますが、総合的に見ればやはり本格的なコンパイラにはかないません。仮に、現在は満足のいくコンパイラが存在していなくても、将来それに近いものが出現するかも知れません。そこで困るのが**コンパイラの評価選択**です。機械語アセンブラのレベルからは、コンパイラ的な言語感覚がつかめないのが、適用する分野にどの言語が向いているのか見当が付きません。

マクロ・アセンブラで、各分野に適した表現形式を取り入れて行き、**マクロ表記のレベルでプログラミングする感覚が身につけば**、コンパイラ食わず嫌いはもとより、次々と発

表されるコンパイラの中に、適用可能なものが出現した時に適切な評価ができ、導入に当たっても感覚的な抵抗は全くないことに気付くはずです。

マクロ定義に頭を悩ますことは、コンパイラの設計と本質的には同じなのです。マクロ定義の手法に慣れることによって、コンパイラの気持ちがわかるようになります。筆者の考えでは、リアルタイム制御の分野でも、いずれはコンパイラを採用せざるを得なくなると見えています。コンパイラの種類も増えて行きます。ただし、必ずしも100%満足なものが出現するとはいえません。これは90%でも85%でもよいのです。残りの部分をマクロ・アセンブラで高級言語風に記述すれば十分です。

このようにして、マクロ・アセンブラは高級言語導入にあたって、そして導入後の不足分を補うについても威力を発揮し続けてくれます。

第 2 章

マクロ・アセンブラの基礎

前章でマクロ機能は短縮ダイヤルのようなものだと書きました。そこで、マクロ定義を短縮ダイヤルの使用法に対応させて見てみましょう。

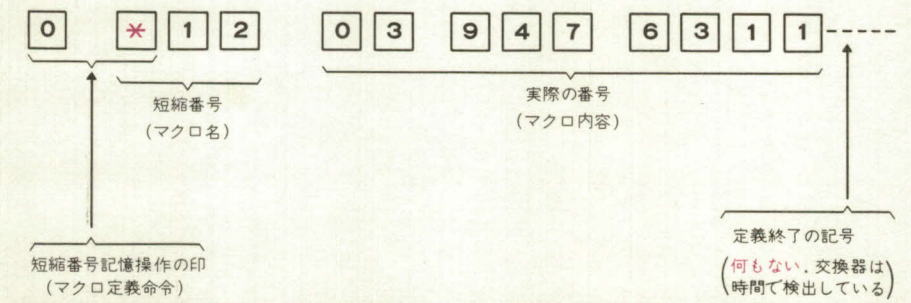
まず、交換器に短縮ダイヤルを記憶させなければなりません。もう少し正確にいうなら、どの電話番号を短縮番号の何番として記憶させるかを指定しなければなりません。

0 * 1 2 0 3 9 4 7 6 3 1 1

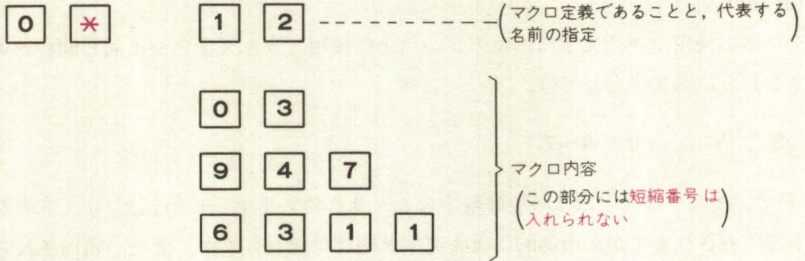
これがそのときの操作例です。これをマクロ定義風に分析すると図 2.1 のようになります。さらにアセンブラの形式に似せて書き直せば図 2.2 のように書けます。

マクロ・アセンブラの基本機能は短縮ダイヤルと全く同じと考えてよいのですが、この機能だけでは自由な表現形式に発展させることはできません。ちなみに、短縮ダイヤルでは実際の番号の前の部分(たとえば、03-947-63 まで)だけを記憶させることはできますが、呼び出し時に残りの部分(11)を追加して正しい番号に合成するようなことはできません。また、図 2.2 のマクロ内容の部分に別の短縮ダイヤルを呼び出すような指定もできません。

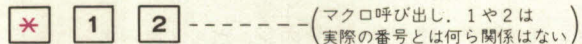
〈図 2.1〉 短縮ダイヤルのマクロ風解釈



〈図 2.2〉 図 2.1 をアセンブラ風書き直すと



(一度回線を切る)



(03 947 6311)----- この番号を押したのと同じ働きをする

マクロ・アセンブラでは、上記の 2 点以外にも多くの機能が取り入れられており、多種多様な表現形式が解釈できるように配慮されています。本章ではマクロ定義・呼び出しの基本から、各種機能を積み上げて行く形でその応用法を実例を掲げながら解説します。

2.1 マクロ・アセンブラへの第一歩

マクロ・アセンブラの表記法は BASIC や PASCAL のように統一された規格がありません。そこで、実際に利用するに当たっては、使用するアセンブラの仕様にしたがって記述する必要があります。本書においては、MACRO 80 の Z80 フォーマットを使用し、マクロ表記に関する仕様もこれに基づいています。他のマクロ・アセンブラを使用する場合にも、ほとんど同じように使えますが表記法や制限範囲などに違いがあります。この点、各アセンブラの仕様に注意してください(MAC, RMAC とはよく似ています)。

さて、MACRO 80(以後 M80)では、他の多くのマクロ・アセンブラがそうであるように、マクロ呼び出しは命令コードでのみ可能です。前章で説明したマクロ呼び出しの **LET** や (17および9ページ)も命令コードとして扱われます。マクロ定義のときに、そのマクロ内容に対して付けた名前が、そのままマクロ命令のニモニックになります。これはちょ

うど、**.COM** ファイルにつけた名前がそのままコンソールからコマンドとして使えるという関係に似ています。

マクロ名に使用できる文字は、他のシンボルに使用できる文字と全く同じ制約があります。すなわち、頭文字としては、

\$. ? _ @ A~Z

の31種で、後にくる文字はこの他に数字の0~9も使えます。小文字は、リストの上には小文字で出力されますが、内部的には大文字と同等に扱われます。また、識別される文字数は16文字までで、17文字以上を使用した場合は内部的には無視され、16文字までが一致すれば同一シンボルと見なされます。リスト上には17文字以後も出力されます(図2.3)。

マクロ定義とマクロ呼び出しは他のシンボルと違って**前方参照ができません**。すなわち、後から定義されるマクロ命令を**定義に先立って使用するとエラー**になります。マクロ・アセンブラは、マクロ命令を定義にしたがってその内容に置き換える(マクロを展開するという)作業を行います。このとき展開された形でのファイル、すなわちマクロ命令を含まないファイルを一旦作成するわけではありません。もしこれを行えば、前方参照も可能になりますが、アセンブル時間はマクロの使用量によって何10倍もかかることになるでしょう。

通常は展開作業と展開結果のアセンブル作業とが同時に行われていき、アセンブラでのいわゆるパス1(シンボル定義のパス)でもすべてのマクロが展開できなければなりません。マクロを展開しないと、その展開結果が何バイトになるか決定されませんから、それ以後の各命令のロケーションが決まらず、パス1ですべてのシンボルが定義できなくなってしまう。

これをさけるために、マクロ命令は前方参照が許されていないのが普通です。実用上は、これが特別大きな支障になることはありませんが一応知っていなければならない大切なポイントです。アセンブラによっては、マクロ定義はすべての他の命令に先立っていないければならないものもあります。これは使いにくくなります。

前方参照ができない代わりに、**同一のマクロ名を何度でも定義することができます**。これを**再定義可能**といいますが、再定義が許されないアセンブラもあり、このあたりは個々の仕様に注意しなければなりません。

〈図 2.3〉 識別文字数のテスト

```

                                ; シキハ`ヲ モシ`スウ ノ テスト
                                ;
0001      ABCDEFGHIJKLMNOP      EQU      1
FFFF      ABCDEFGHIJKLMNOPQ     EQU      -1
                                ;
0000`      21 0001              LD      HL, ABCDEFGHIJKLMNOPQ
0003`      21 FFFF              LD      HL, ABCDEFGHIJKLMNOPQXYZ
                                ;
                                END

Macro:

Symbols:
0001      ABCDEFGHIJKLMNOP FFFF  ABCDEFGHIJKLMNOPQ

```

2.2 マクロ定義とマクロ呼び出し

最も簡単なマクロ定義を考えてみます。その前に最も簡単なサブルーチンはどうでしょうか。

```

KANTAN:  RET
        :
        CALL KANTAN
        :

```

これが最も簡単な **RET** のみのサブルーチンです。サブルーチンの場合、何もないものは作れません。必ず最低限 **RET** 命令だけは必要です。それではマクロ定義はどうなるでしょうか。

```

SIMPLE      MACRO
            ENDM

```

これで、**SIMPLE** という名前のマクロ命令が定義できます。ただし、その名の通り中身は何もありません。これは空マクロと考えられます。サブルーチンでは何もしないものはできて何もないものは作れません。

このマクロを呼び出すにはマクロ名を命令として書けばよく、

:
SIMPLE

:

これでこのマクロ命令 **SIMPLE** の位置にその内容(空)が展開されます。これは機械語の **NOP** や **LD A, A** とも違って、空ですから何も書いてないのと等価になります。すなわち、「ここには何も書いてない」と書かれているようなものです。このことは、デバッグ用に途中経過を表示させるマクロ命令を各所に入れておいても、デバッグ完了後**マクロ定義の内容を消せば**、各所へ書き込んだマクロ命令の方は消さなくても**オブジェクト・コード上には何らの痕跡も残らない**ことを意味します。

もし、デバッグ用にサブルーチンを使用していれば、**CALL** の3バイトと **CALL+RET** の実行時間がサブルーチンの内容をなくしても残ることになります。もちろん、ソース・プログラム上で呼び出しているところをすべて消せば何の痕跡も残りませんが、再び入れたいとなった時、その作業量は消すほど楽ではないはずです。

```
MARK      MACRO
          DB '-----'
          ENDM
```

このマクロは **MARK** と書いて呼び出された時、マイナスの文字コード5個に展開されます。これもデバッグ用に使われるマクロで、リロケーションされたプログラムの位置を見付けやすくするために入れておくものです。そして、デバッグ完了後は空マクロにして冬眠させます。また、マクロ定義の方でマイナスをプラスになど変更すれば、すべての **MARK** が変更されます。このように、空マクロや1行のみのマクロでも作業性をよくする手段になります。

マクロ機能は、普通は何ステップかの繰り返し使用する命令グループを登録しておいて、必要なときに1行だけ書けば登録されたグループが再現されるといわれます。この典型的な例を掲げてみましょう。

```
HXASC     MACRO
          OR      240
          DAA
```



```

ADD    A, 160
ADC    A, 64
ENDM

```

このマクロは、**A** の下4ビットを取り出して、その値を16進表示のASCIIコードに変換するものです。**HXASC** 命令コードが、**OR~ADC** の4行に変換されます。

```

:
LD    A, 10
HXASC
:

```

と書けばこの部分が実行された時、すなわち **ADC** が実行され終わった時点で **A** には **41H** (ASCII の文字 **A** のコード) が乗っていることになります。16進をASCIIコードに変換する方法は他にも種々考えられますが、上の4行が7バイト25クロックで最短、最高速です。

インタラプト処理などで、全レジスタをスタックに **PUSH** したり **POP** したりする場合、1命令で全レジスタの **PUSH** ができれば便利です。ところがこれをサブルーチンにしようとするといかにめんどろで、実行時間もかかってしまいます。これをマクロ定義すると、

```

PUSHAL    MACRO
            PUSH    HL
            PUSH    AF
            PUSH    BC
            PUSH    DE
            ENDM
POPAL      MACRO
            POP     DE
            POP     BC
            POP     AF
            POP     HL
            ENDM

```

このようになります。これに IX, IY も含めてもよいでしょう。インタラプト処理部分では、

```
INTRPT:    PUSHAL    ;全レジスタ PUSH
           ...
           (インタラプト処理)
           POPAL     ;全レジスタ POP
           EI
           RETI
```

のように使います。インタラプト処理で使うことが決まってい、他の部分で使う可能性がないときは、レジスタの **POP** だけでなく、**EI** と **RETI** も含めてマクロにした方が便利です。この場合、**POP HL** と **ENDM** の間に **EI** と **RETI** を書けばできあがりです。ついでにマクロの名前も **POPRET** のようにインタラプト処理が終了することを明白に表現した方がよいでしょう。

これでマクロ定義と呼び出しの方法は理解できたと思いますが、形式としていえば **MACRO** から **ENDM** までの間の行の集合(空でもよい)が、**MACRO** 文に付けたシンボルを名前として定義され、その名前が命令として書かれている時、もとの行の集合を再現するといえます。

このとき、マクロ名については、使用文字などの制約の他には何の規定もありません。すなわち、**.**でも**@**でもすべてマクロ名になり得るのです。**M1**, **M2** でもよいわけで、極端には **PUSH** する機能を定義したマクロに **POPAL** と名付けてもアセンブラは正しく **PUSH** 命令を作ってくれます。アセンブラは何も困りません。困るのはプログラマの方です。これまでの説明でも、すべてマクロ名はできるだけ内容を表し、しかも簡潔になるように考えて付けています。このあたりは、プログラマの創造性や言語感覚をたよりにするしかありませんが、少し後で見ると何のつもりで作ったマクロなのかさっぱり見当がつかなくて、そのつどマクロ定義を見直しているようではマクロ使用のメリットが半減してしまいます。名は体を表すように心がけましょう。

〔例題①〕 **A** の上下の4ビット(ニブル)を入れかえるマクロを定義せよ

〔例題②〕 **HL** をデクリメントして、結果がゼロならゼロ・フラグが立つようなマクロを定義せよ

〔例題③〕 **IX** をデクリメントして、結果がゼロならゼロ・フラグが立つようなマクロを定義せよ

〈図 2.4〉 例題①～③の解答例

1:	;	レイタ ^イ 1		1:	;	レイタ ^イ 2	
2:	;			2:	;		
3:	SWAP	MACRO		3:	DCHLZ?	MACRO	
4:		RRCA		4:		DEC	HL
5:		RRCA		5:		LD	A,L
6:		RRCA		6:		OR	H
7:		RRCA		7:		ENDM	
8:		ENDM					

1:	;	レイタ ^イ 3。HL ラ コワサ ^イ	
2:	;		
3:	DCIXZ?	MACRO	
4:		DEC	IX
5:		PUSH	IX
6:		EX	(SP),HL
7:		LD	A,L
8:		OR	A
9:		POP	HL
10:		ENDM	

2.3 呼び出し時修飾——仮パラメータと実パラメータ

前節でのマクロは、各々有用な機能を持ったものですが、呼び出し時に変更できる部分は全く含まれていません。例題①でも **A** のニブルでなく、指定したメモリ・アドレスの内容のニブルの入れ替えならどうでしょうか。実行時にアドレスを指示する手段がなければ指定したいアドレスの数だけマクロ定義をしなければならないし、それならマクロにしない方が簡単です。そこで、マクロ機能には必ず呼び出し時に部分的に数値や命令を置き換える方法が用意されています。

たとえば、

MOVWRD ADS1, ADS2

と書いて、**ADS1** の番地から入っている 2 バイト (1 ワード) のデータが **ADS2** の番地に移せると便利です。ここで **MOVWRD** はマクロ名ですが、**ADS1** や **ADS2** は何でしょう

か。また、マクロ定義との関係はどのようになっているでしょうか。この場合のマクロ定義をわかりやすく書くと、

```
MOVWRD  MACRO  ○, △
          LD      HL, (○)
          LD      (△), HL
        ENDM
```

となります。これはもちろんアセンブラにかけることはできません。説明の都合上このように書いたものです。先の **MOVWRD** の呼び出し方でこのマクロを呼び出すと、○の所が **ADS1** に、△の所が **ADS2** に置き換えられて展開されます。

このマクロ定義にはふたつの **LD** 命令に○と△が使われています。この意味は **ADS1** と **ADS2** に置き換えるために必要なことはいずれも必要です。しかし、展開された結果に現れてこない **MACRO** の行に○と△が書かれている意味はあまりなさそうにも思えます。そこで、次の例を見てください。

```
IOBSET   MACRO  ○, △
          IN      A, (○)
          SET     △, A
          OUT     (○), A
        ENDM
```

これは、○のポートを読み取ってビット番号△をセットし、再び○のポートへ送り返す、つまり I/O のビットをセットするためのマクロです。

```
IOBSET   3, 5
```

として呼び出せば、ポート3のビット5がセットされるように展開されます。なぜ、このときポート5のビット3ではなく、ポート3のビット5に決定できるのでしょうか？それは、**MACRO** の後に最初に書かれているのが○で、呼び出し時に **IOBSET** の後に最初に書かれているのが3だからです。もし、**MACRO** の行を、

```
IOBSET   MACRO  △, ○
```

と書いておけば、上の呼び出し例ではポート5のビット3がセットされるように展開され

ることになります。

このようにマクロ定義の **MACRO** から **ENDM** の間に書かれている○や△のことを仮パラメータ(またはダミー、ダミー・パラメータなど、ダミーは替え玉の意味)と呼びます。

MACRO の行に書かれた仮パラメータは、

「この位置に書かれたものを」

というような意味を持っています。また、その次の行から **ENDM** までの間に書かれたときは、

「この位置に展開せよ」

という意味と考えられます。

ところで、○や△はアセンブラが受け付けてくれません。実際のソース・プログラム上では、**仮パラメータにもシンボル名の規定にしたがった名前を付けなければなりません。**ただし、このときの名前はマクロ展開のためにのみ使用されますから、**MACRO** から **ENDM** の間でさえ重複がなければエラーにはなりません。ですから、マクロ定義のたびに仮パラメータの名前を考えるのがめんどうなら、**P1, P2**…というような名前をどのマクロについても共通して使うこともできます。すべてのマクロが展開された時点では仮パラメータの名前は残っていません。

それなら、もっと簡単に仮パラメータに **A, B, C** のようにアルファベット 1 文字を使用してはどうでしょうか。

```
MOVWRD    MACRO  A, B
            LD      HL, (A)
            LD      (B), HL
            ENDM
```

これを前の例のように呼び出せば、

```
LD      HL, (ADS1)
LD      (ADS2), HL
```

と展開されて意図通りになります。ところが、

```
IOBSET    MACRO  A, B
            IN      A, (A)
```

```

SET      B, A
OUT      (A), A
ENDM

```

と書いておいて前の例のように呼び出すと、

```

IN       3, (3)
SET      5, 3
OUT      (3), 3

```

と展開されます。これでマクロ展開作業としては正常で、展開上のエラーは発生しません。が、機械語コードに変換する段階でエラーになります。仮パラメータ以外にすでに **A** というシンボルが使用されているのに、仮パラメータとして同じ名前を使用するとこのような混乱が起こります。マクロ・アセンブラの方ではレジスタ・シンボルの **A** と仮パラメータの **A** を区別する能力はありません。M80 では仮パラメータにどのような名前でも使用できる反面、手軽に短い名前をつけると思わないところで重複して予期しないエラーが発生したり、エラーにならないのに意図通りに働かなかったりします。

ちなみに、M80 以外のマクロ・アセンブラでは、仮パラメータには特有の頭文字を使用する規定のものや、仮パラメータの名前が自動的に決定されているものもあります。自動的に決定される場合は **MACRO** 行では仮パラメータを書く必要がありません。任意の名前が使える M80 のメリットは、大きなマクロ定義をするときに、仮パラメータの名前にもどんな働きをするものかを表現できる点にあります。実際、小さなマクロでは **P1**, **P2** や **A**, **YB** などでも十分実用になりますから、慣れないうちはワンパターンで通してもよいと思います。

マクロ呼び出し時に与えるパラメータを実パラメータと呼びます。**MOVWRD** の **ADS1** と **ADS2**, そして **IOBSET** の **3** と **5** がこれに当たります。このパラメータは機械語生成に直接かわるものですから、シンボル名の場合はプログラム全体の中で定義されている必要があり、重複は許されません。要は直接 **LD HL, (ADS1)** と書いたのと全く同じ制約になるわけです。

マクロの仮パラメータと実パラメータの間には、機械語命令のパラメータのような厳しい対応制約がありません。すなわち、

① **MACRO** 行に書いたもの(仮パラメータとして使用する宣言にあたる)を、必ずしも

〈図 2.5〉 パラメータを使ったマクロ展開例

```

                                .Z80
                                ;
                                ; マクロ テーキー。 パラメータ 3コ
                                ;
                                LD      MACRO   PP,QQ,RR
                                INC      B
                                ENDM
                                ;
                                ; マクロ ヨビタシ。 シフト パラメータ 2コ
                                ;
                                LD      A,0
                                INC      B
                                ;
                                END

```

ENDM までの間で参照しなくてもよい。全くのムダになるだけ。

- ② 仮パラメータを **MACRO** 行に書き忘れてもエラーにならず、自動的に一般のシンボルと解釈される。
- ③ 仮パラメータとしてマクロ内で使用しているものでも、呼び出し時に与えなくてもよい。そのパラメータが実パラメータとしては空であると判断される。
- ④ 仮パラメータよりも多くの実パラメータを書いて呼び出してもエラーにならない。単に無視されるだけ。

となっていて、全く自由になっています。これでは簡単なケアレス・ミスやキー入力のミスでも発見できないのでは？との懸念も出てきますが、実際は機械語解釈の段階でエラーになることが多く、素通りするケースは少ないものです。ただし、エラーの内容と、その原因が結びつきにくくなるのは事実です。パラメータを与え忘れと、

LD , ()

などというヘンなエラーが出たりして始めのうちはビックリしますが、慣れてくれば、マクロ・パラメータの段階で発生するエラーの傾向がわかり、無闇に時間がかかることはありません。図 2.5 はパラメータの制約がないことをいいことに、こんなマクロも作れるという例を示したものです。

【例題④】 アドレス **SRC** からアドレス **DST** へ **N** バイトを転送するマクロを定義せよ。
呼び出しは、

TENSO SRC, DST, N

とする。

〔例題⑤〕 アドレス **SRC** の2バイト（1ワード）をアドレス **DST** の2バイトに加算し、再び **DST** に戻すマクロを定義せよ。呼び出しは、

ADDW SRC, DST

とする。

〔例題⑥〕 前問の加算を10進(BCD)の減算として **SUBBCD** という名前のマクロを定義せよ

〈図 2.6〉 例題④～⑥の解答例

1: ; レイアウト 4。	1: ; レイアウト 5。
2: ;	2: ;
3: TENSO MACRO SRC, DST, N	3: ADDW MACRO A?, B?
4: LD HL, SRC	4: LD HL, (A?)
5: LD DE, DST	5: LD DE, (B?)
6: LD BC, N	6: ADD HL, DE
7: LDIR	7: LD (B?), HL
8: ENDM	8: ENDM
1: ; レイアウト 6。	8: LD (P2), A
2: ;	9: LD A, (P2+1)
3: SUBBCD MACRO P1, P2	10: SBC A, H
4: LD A, (P2)	11: DAA
5: LD HL, (P1)	12: LD (P2+1), A
6: SUB L	13: ENDM
7: DAA	

2.4 マクロの中にもマクロ呼び出しが使える

——マクロ呼び出しのネスティング

前節のポートのビットをセットするマクロ **IOBSET** と全く同じ要領でセットでなくリセットするマクロが作れます。

IOBRES	MACRO	PORT, BIT
	IN	A, (PORT)
	RES	BIT, A
	OUT	(PORT), A
	ENDM	

とこのように定義できますが、これは当然セットのときとほとんど同じ内容になっています。2ステップ目の命令コードだけが **SET** から **RES** に替わったにすぎません。マクロ機能が似たようなコーディングの手間を減らすためのものであれば、このように似たようなマクロ定義を簡単にやっつける手立ても用意されているはずです。

その第1の方法は、セットとリセットを分けずにひとつのマクロ命令にすることです。セットかリセットかはパラメータの方に持って行きます。この方法ではマクロの数そのものを減らしてしまうので、2つのマクロ定義をする手間を省くという言葉の意味とは若干異なりますが同じ効果が得られます。その定義は、

IOB	MACRO	RS, PORT, BIT
	IN	A, (PORT)
	RS	BIT, A
	OUT	(PORT), A
	ENDM	

のようにします。これを、

IOB	SET, 3, 5
IOB	RES, PN, BN

などと呼び出せば **IOB** というマクロだけでセットとリセットができます。仮パラメータ **RS** が2ステップ目の命令コードの位置に書かれているのに注意してください。マクロ機能は基本的には文字列の置き換え機能ですから、ラベルとしても命令コードとしても仮パラメータが書けます。そして、呼び出された時は実パラメータで置き換えられるわけですから、命令コードとして解釈できる文字列が与えられなければなりません。

もし、

IOB	ADD, PN, A
------------	-------------------

と呼び出せば、目的は達しませんがエラーにはなりません(**PN**は別に定義されているものとします)。しかし、

IOB SUB, PN, A

と呼び出せばエラーになります。これは**SUB**がオペランドを1つしか使用しない命令コードだからです。このように、単に命令コードひとつだけが異なる2つのマクロは、その部分をパラメータに書き加えることによってひとつにまとめられるのです。

第2の方法はよりマクロらしい手法で、マクロ定義の中に別のマクロを呼び出すマクロ命令を書く方法です。

```
IOBSET      MACRO    PORT, BIT
              IOB    SET, PORT, BIT
              ENDM

IOBRES      MACRO    PORT, BIT
              IOB    RES, PORT, BIT
              ENDM
```

このふたつのマクロは、中にマクロ呼び出しを使わないと3ステップ必要でしたが、マクロ呼び出しを書くことによって1ステップに減りました。ただし、**IOB**というマクロが別に定義されていなければなりません。この例では第1の方法で定義したマクロをそのまま使用します。そうすると、第2の方法では3つのマクロを合計11行使って定義することになり、**IOBSET**と**IOBRES**を直接定義した時の10行より増えてしまってメリットがありません。これは例として使ったマクロが簡単すぎたからです。もし命令の変更箇所が何個かあったら実パラメータとしてそのつど書くのは楽ではありません。

マクロ定義の中に別のマクロ命令を書く手法は、より高度に複雑化したマクロ応用では不可欠の重要な役割を果たします。

マクロ定義の中に、別のマクロ命令が書かれていると、マクロ展開中に別のマクロを展開しなければ正しく解釈できません。これをマクロ呼び出しのネスティングと呼んでいますが、サブルーチンの中から別のサブルーチンを呼び出しているのに似ています。それでは、マクロから呼び出されたマクロがさらに別のマクロを呼び出したらどうなるのでしょうか。マクロ展開中に別のマクロが呼び出されると、置き換え作業の途中でパラメータを保留したままで、次のマクロ展開作業に入り、そのマクロに展開が終わるともとのマクロ

の展開を続行します。このために、アセンブラはマクロ展開用のスタックを使用します。M80 ではマクロ呼び出しのネスティングはスタックがあふれるまで許され、スタックの大きさはオプションで拡大することができます。他のアセンブラではネスティングを許していても制限範囲はまちまちです。

いずれにしてもマクロ呼び出しのネスティングの限度は「何重まで」とはいえず、パラメータの数や使用文字数によって大きく変化するようです。

ところで、これまでの説明ではすべて、マクロの中から呼び出すのは別のマクロと限定していました。それは同じマクロつまり自分自身を呼び出すと都合が悪いからです。この点でもサブルーチンでそのサブルーチン自身を呼び出す場合と似ています。通常の単純なサブルーチンで自分自身をコールしたらスタックがあふれてしまって戻れなくなります。これを正しく機能させるには、どこかで自分自身を呼び出すことを中止しなければなりません。マクロ呼び出しもちょうど同じように、何らかの方法で呼び出しの繰り返しを中止しなければスタックがあふれてしまいます。サブルーチンのコールでスタックがあふれると暴走する可能性もありますが、アセンブル中のスタックはちゃんと管理されていて暴走の心配はありません。

さて、サブルーチンではネスティングを終わらせるのには条件ジャンプの命令で飛び出したり、条件リターンを使ったりしますが、アセンブラでのマクロ・ネスティングを終わらせるのには条件ジャンプでは効果がありません。

【例題⑦】 次のマクロ **NEST** の定義は正しいか。また、これを呼び出すとどうなるか確認する方法は？

```
NEST      MACRO
          DB      'NEST'
          NEST
          ENDM
```

【解答】 マクロ定義そのものは正しい。ただし、呼び出されるとその中から **NEST** 自身を呼び出すので

? Stack overflow,

というエラーが表示されてアセンブルは中断される。展開される過程は存在するがパス1ですでにエラーになってしまい、リストは作成されないの、ただ単に

上記のエラーが表示されるのみでエラー箇所やエラー内容は通常確認できない。特に、この説明のためにパス2でのみ **NEST** を呼び出すようにして作ったリストが図2.7である。これもファイルにはならないので直接プリンタへ出力する必要がある。IF2については次節で説明する。

2.5 アセンブラへの道しるべ——条件判断疑似命令

前節で **IOB** というマクロを定義しました。その第1パラメータは実パラメータとして **SET** または **RES** を書かなければ意図通りに働きません。しかし、これが必ずしもシステム・レベルでの動作をよく表現しているとは限りません。たとえば、そのポートの出力はすべてアクティブで Low かも知れません。とすると、**SET** でランプが消え、**RES** でつくということもあり得ます。または High で右、Low で左というのも考えられます。これを、

```
IOB    ON, PLAMP, BLAMP
IOB    LEFT, PMOT, BMOT
```

(**PLAMP**, **PMOT** はランプとモータのポート。**BLAMP**, **BMOT** はランプとモータのビット)

などのように書けないでしょうか。

これを解釈できるひとつの方法は **ON**, **OFF**, **RIGHT**, **LEFT** の4つのマクロを定義することです。**ON**, **LEFT** を **RES** とし、**OFF**, **RIGHT** を **SET** として定義しておけば目的は達せられます。同じ内容のことを、マクロ定義を増やさないで実現できるのが条件判断疑似命令を使う方法です。条件判断機能そのものはマクロ・アセンブラに特有のもではありませんが、マクロ定義内で使用する時、マクロ表記の柔軟性を飛躍的に拡大してくれます。

条件判断疑似命令には式の値に関するものと、文字列の比較判定、そしてアセンブラ内部の状態に関するものの3種類が用意されています。条件判断の機能も各アセンブラによって仕様に大きな差があります。M80では、数値(式の評価の結果得られる数値)の判定に、

```
IF, IFT, COND      式
                    (式の値が0でなければ…)
```

```
IFE, IFF            式
                    (式の値が0ならば……)
```


の2種類が用意されています。この式の部分には、算術四則の他、シフト、比較、論理演算などの演算子が使用でき、組み合わせによって複雑な数値判断が可能になります。

また文字列の判定用には、

```

IFIDN      <文字列 1>, <文字列 2>
              (文字列 1 と文字列 2 が同じであれば…)

IFDIF      <文字列 1>, <文字列 2>
              (文字列 1 と文字列 2 が異なっていれば…)

IFB        <文字列>
              (文字列が空なら…)

IFNB       <文字列>
              (文字列が空でなければ…)
```

の4種類が使えます。ここで各文字列はマクロの仮パラメータの名前になっているのが普通です。もし、マクロの外で、

```
IFB      <ABC>
```

と書けば、この条件が成立するはずがありません。**IFB**、**IFNB** は文字列で示される仮パラメータに実パラメータが与えられたかどうかを判断するのに使用されるものです。

そしてアセンブラの内部状態に関するものは、

```

IFDEF      <文字列>
              (文字列で表されるシンボルが定義済みかまたは外部に宣言されていれば…)

IF1
              (パス 1 であれば…)

IF2
              (パス 2 であれば…)
```

の4種類となっています。条件判断の書式は、

```

IF □□      □□□
  ⋮
ENDIF
```


〈図 2.8〉 IF と COND は区別されない

			;	IF and COND	
			;		
0000			AA	EQU	0
				IF	AA EQ 0
0000'	01			DB	1
				ENDC	
			;		
				COND	AA EQ 0
0001'	03			DB	3
				ENDIF	
			;		
				IFB	<>
0002'	02			DB	2
				ENDC	
				END	

または、

```

IF □□      □□□
:
ELSE
:
ENDIF

```

と規定されており、条件が成立した時には IF □□ から ENDIF または ELSE まだがアセンブルされ、ELSE があればそれ以降 ENDIF までは無視されます。条件不成立ではこれと逆になり、IF □□ から ENDIF または ELSE まだが無視され、ELSE があればそれ以降 ENDIF まだがアセンブルされます。条件を重ねたい場合は、IF □□ から ELSE の間または ELSE から ENDIF までの間に含まれる形でさらに IF □□ ~ ELSE ~ ENDIF の組み合わせが使えます。ELSE が無い時も同様です。では、この条件のネスティングは何重まで可能でしょうか。M80 では 255 重まで可能と規定されています。他のアセンブラでは ELSE が使えないものや条件のネスティングが許されていないものがあります。

ところで、IF、IFT、COND は全く同じ意味を持っていますが、このうち COND に対しては ENDIF でなく ENDC で終わるようにマニュアルには書かれています。でもこれは、内部でチェックはされません。すなわち、ENDC と ENDIF は同等に扱われていて、IF や IFIDN などすべての条件疑似命令に対して ENDC でも有効です(図 2.8)。

IF、IFT、COND は式の値を評価して判断しますが、これを使っても文字列の有無や定

義されているかの判断ができます。それには特別な演算子を利用します。

IFB <PP>

は、

IF NUL PP

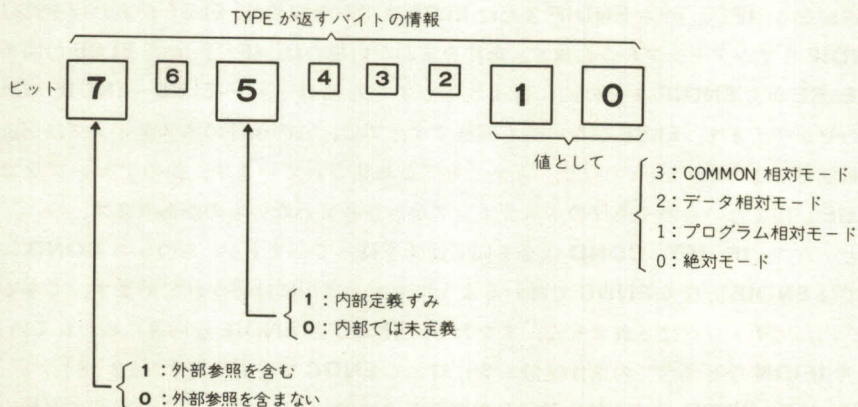
と同じ動作をします。**NUL**はオペランドが空白であれば**-1 (=OFFFHH)**を返すオペレータです。このオペレータは2つ以上組み合わせでは使えません。

定義/未定義を判断する演算子は**TYPE**です。**TYPE**はそのオペランドが示すシンボルがアSEMBル作業上どのような状態にあるかの細かい情報を1バイトのデータとして返します。その中には、シンボルのモード(リロケートブル・アセンブラに特有のシンボルの種類、リンク時にどのエリアの番地を割り当てるかを区別するものです)も含まれています。未定義のときは**0**が返されます。

TYPEは、単一のシンボルだけでなく、シンボルやリテラルなどの計算式の状態も判断できます。**TYPE**によって返される情報は図2.9のように各ビットに割り当てられています。

ということで、先のマクロ**IOB**のパラメータに**ON**や**LEFT**などを書けるようにするには図2.10のようなマクロ定義をすれば単一のマクロ定義で済むのです。

〈図2.9〉 **TYPE** 演算子の情報



〈図 2.10〉 マクロ **IOB** の定義

```

1:  IOB      MACRO    RS,PORT,BIT
2:              IN      A,(PORT)
3:              IFIDN    <RS>,<ON>
4:              RES      BIT,A
5:              ENDIF
6:              IFIDN    <RS>,<LEFT>
7:              RES      BIT,A
8:              ENDIF
9:              IFIDN    <RS>,<OFF>
10:             SET      BIT,A
11:             ENDIF
12:             IFIDN    <RS>,<RIGHT>
13:             SET      BIT,A
14:             ENDIF
15:             OUT      (PORT),A
16:             ENDM

```

〈図 2.11〉 ネスティングを利用した **IOB**

```

1:  IOB      MACRO    RS,PORT,BIT
2:              IN      A,(PORT)
3:              IFIDN    <RS>,<ON>
4:              RES      BIT,A
5:              IFIDN    <RS>,<LEFT>
6:              RES      BIT,A
7:              IFIDN    <RS>,<OFF>
8:              SET      BIT,A
9:              IFIDN    <RS>,<RIGHT>
10:             SET      BIT,A
11:             ENDIF
12:             ENDIF
13:             ENDIF
14:             ENDIF
15:             OUT      (PORT),A
16:             ENDM

```

【例題⑧】 図 2.10 のマクロ定義をネスティングを利用して図 2.11 のように変更した、正しく働くか？

【解答】 だめ、最初の **RS** に書かれたパラメータが **ON** であるかの判断で条件が成立した時 (**RS** が **ON** であった時) だけしか **RS** が **LEFT** であるかを判断しない。したがって、2 番目以降の **IFIDN** は成立し得ない。

アセンブル時の演算子

アセンブラでは通常+, −, *, /, MOD, NOT, AND, OR, XOR などの一般的な演算子が使えます。また、比較演算子>, <, <>, =, >=, <=などが使えるものもあります。

M80 では比較演算子は **GE, LE, NE, EQ, GE, LE** のように2文字のアルファベットで表現します。この他, **SHR, SHL** のようにシフトする演算も使えます。 **LOW** と **HIGH** は2バイトの値(16ビット)を上のバイトと下のバイトに分離する機能を持っています。

HIGH AAA は **AAA/256** と同じ結果を返し、

LOW AAA は **AAA−HIGH AAA** と同じです。

ところで、よく見ると演算子には3つの種類があります。第1に数値をオペランドとして持って、数値を返すもの。第2に数値をオペランドとして、論理値を返すもの。そして論理値をオペランドとして、論理値を返すものです。論理値をオペランドとして数値を返す演算子はありません。

マニュアルによれば、論理演算子は真か偽を返すとなっています。**AND** の場合は両オペランドが真なら真を返すとなっています。ところが、図2.Aのようなことが実際には起こります。この場合、**AA** は真でしょうか偽でしょうか? この他にも真と偽では説明のつかない例は図2.Bをはじめいくらでも出てきます。

これは、アセンブラが数値以外に論理値という属性を持っていないことから発生します。アセンブラにとっては真も偽もないのです。もう少し正しくいえば、真という値も偽という値もないのです。それでは真偽の概念は存在しないのでしょうか。そうではありません。真偽は **IF □□** の判断対象になった時はじめて成立する概念としてのみ存在するのです。

〈図2.A〉 **AA** は真か偽か

0037	AA	EQU	55
		IF	AA AND NOT AA
		DB	3
		ENDIF	
0000	05	IF	AA
		DB	5
		ENDIF	
0001	07	IF	NOT AA
		DB	7
		ENDIF	
		END	

〈図 2. B〉 真と偽の区別がつかない例

		;	ロ	リ	チ	ヲ	カ	エ	ス	エ	ン	サ	ン	シ	テ	ス
0005		;														
0003		AA					EQU		5							
0000'	05	BB					EQU		3							
							DB		BB EQ 3 AND AA							
							END									

〈図 2. C〉 真に 1 を加えると偽!!

0005		AA		EQU	5
				IF	(AA EQ 5)+1
				DB	3
				ENDIF	
0000'	07			IF	(AA EQ 6)+1
				DB	7
				ENDIF	
0001'	09			IF	(AA EQ 6)-1
				DB	9
				ENDIF	
				END	

しかし、IF □□は演算子ではありません。ですから返す値がありません。ただ判断結果にしたがってアセンブルするか、無視するかを選択しているにすぎません。多くのアセンブラでは論理値の概念はありません。

それではアセンブラの説明で論理値を返すかのように書かれている演算子は本当は何をどうやっているのでしょうか。それは2種類あります。

- ① -1 (OFFFHH) か 0 を返すもの…>, <, =, GE, LE……などの比較演算子と NUL
- ② 各ビットごとの論理演算を行うもの…AND, OR などの論理演算子

このように比較演算子については強いていえば論理的な真偽を返しているといえなくもないですが、各ビットごとの論理演算では真や偽を返しているとはいえません。とはいっても真か偽を返さなければ困るという意味ではありません。ビットごとの演算の方が利用価値がありますから、これはこの方がよいのです。要はマニュアルの説明が AND は両方が真なら真…とだけ説明したのでは不足だという意味です。

アセンブラの数値には論理的値(真と偽)を表すものではなく、すべて 0～65535(または-32768～+32767)の数値としてのみ取り扱われているというお話でした。

2.6 アセンブル変数と文字列変換

図2.7を思い出してください。これはエラーになってしまう無限のマクロ展開なのでこのままでは使えません。けれどもここに重要なヒントがあります。それは、**たった2行しか中身がないマクロ定義で無限**(では困りますがそれほど長い)**に文字列が作成されて行く**ということです。もし、これを何らかの方法で**必要な長さで終わらせる**ことができれば省力化そのものといえます。また、このままでは全く同じ文字列がただ長く並ぶだけで芸がなさすぎます。**毎回少しずつ違った文字列でも作れる**ようならその利用価値は倍增疑いなしです。

2.6.1 アセンブル変数

ラベルに書くことで定義された値や**EQU**で定義された値、そして**外部参照**に指定された値は定義直すとエラーになります。これらはアセンブル中は常に一定した値でなければならないのです。アセンブラはこの値が変わらないかを常にチェックしています。つまり、**このようにして定義された値は定数として宣言されたこと**になります。もしこのような定数のみしか使えないとすれば図2.7のような自分自身を呼び出す手法は使えません。

そこで、**EQU**と似たような定義機能で、なおかつ**何度でも定義し直すことができる代入疑似命令 DEFL**が用意されています(**MAC**では**SET**となっています。M80でも8080モードでは**SET**が使えますが、Z80モードではZ80の機械語に**SET**が使用されているので**DEFL**または**ASET**を使用します)。一度**DEFL**で定義したシンボルを**EQU**で定義直すと多重定義エラーが発生します。これは、最初に**DEFL**で定義された時に**変数として宣言されたことになる**からです。

アセンブル変数という呼び名は、プログラムが実行された時に使用される変数と区別したい時に特にこのように呼ぶものです。この**DEFL**を使用すると、自分自身を呼び出しているマクロで簡単に終了させることができます。

NEST	MACRO	
P	DEFL	P-1
	DB	'NEST'
	IF	P
	NEST	


```

                ENDIF
                ENDM
                :
P               DEFL      10
                NEST

```

この例では、**P** に **10** を与えて呼び出していますから、**'NEST'** という文字列は 10 回作られることになります。また、数値として 9 から 0 までのデータを発生させるのなら、**DB 'NEST'** を **DB P** に変更するだけで毎回 **DB** のアセンブル時の **P** の値がデータとして作られて、ちょうど 9 から 0 までの 10 個が得られます。もし 1 から 10 までが必要なら、**DB P** を **DB 10-P** とすればよく、0 から 45 まで 5 ステップで欲しければ、**DB 5*(9-P)** のように書けば得られることは説明の必要はないでしょう。

それでは、数値としてではなく、文字列として **NEST1** から **NEST10** までを発生させるにはどうすればよいでしょうか。 **DB 'NEST', P** では **P** が文字コードになりませんから、**DB 'NEST', 58-P** とします。ASCII コードを数値で合成するものです。これで確かに **NEST1** から **NEST9** までは作れますが最後がいけません。 **NEST :** になってしまうのです。1 から 9 はできても、桁数が変わるとこの計算法ではカバーしきれません。

2.6.2 高精度乗除算などの文字列の連結

数値処理ではいくつかのレジスタを連結してシフトする必要があります。そこで、**B**、**C**、**D**、**E** をまず 1 ビット・シフトするマクロを考えてみます。

```

RBCDE          MACRO
                SRA      B
                RR       C
                RR       D
                RR       E
                ENDM

```

これで右シフトはできましたが、左シフトは別に作らなければなりません。そこで、**IOB** の **SET** と **RES** のように、ひとつのマクロで左右両方向のシフトをパラメータによって分けようと思うと、最初の命令が **SRA** となっていて後の 3 行と違います。もし、単純にパラ

メータで命令コードを渡すとすれば、この両方を2つのパラメータで渡さなければなりません。しかし、よく考えてみると右シフトは**SRA**と**RR**、そして左シフトは**SLA**と**RL**なのです。つまり命令コードの第2文字が**R**と**L**に分かれているだけで、その他は全く共通なのです。

これを見逃す手はありません。ではどうやってその命令コードを表せばよいでしょうか。

SFT4	MACRO	??
	S??A	B
	R??	C
	R??	D
	R??	E
	ENDM	

ここでは、**S??A**や**R??**は実パラメータに置き換わりません。それは**S??A**としてひとつのシンボルを表しているからです。このような場合、M80では**文字列結合用の演算子&**を用いるようになっています。

SFT4	MACRO	??
	S&??&A	B
	R&??	C
	R&??	D
	R&??	E
	ENDM	

これで定義は完了です。

SFT4	R
------	---

と呼び出せば**BCDE**の右シフトが、この**R**を**L**に変えれば左シフトが呼び出されます。

このように、**&**演算子(結合子といった方がわかりやすい)はマクロの仮パラメータを参照するときのみ両側の文字列を切り離して別のシンボルと見なします。もし、

S&??&Aを**S ?? A**

と書けばこれでも別のシンボルと見なされはしますが、実パラメータで**R**が渡されても**S**

〈図 2.12〉 & の解釈

1:	.ZB0			(a) ソース・リスト
2:	.LALL			
3:	PARA	MACRO	P1,P2,P3	
4:	P1:	P2	P3	
5:	P1A:	P2A	P3A	
6:	AP1:	AP2	AP3	
7:	A&P1:	A&P2	A&P3	
8:	&P1A:	&P2A	&P3A	
9:	P1&A:	P2&A	P3&A	
10:	ENDM			
11:				
12:	PARA	ADS,LD,QQ		(b) アセンブル・リスト
13:				
14:	END			

			.ZB0	
			.LALL	
	PARA	MACRO	P1,P2,P3	
	P1:	P2	P3	
	P1A:	P2A	P3A	
	AP1:	AP2	AP3	
	A&P1:	A&P2	A&P3	
	&P1A:	&P2A	&P3A	
	P1&A:	P2&A	P3&A	
		ENDM		
	PARA	ADS,LD,QQ		
U 0000'	32 0000	+	ADS:	LD QQ
M 0003'	00	+	P1A:	P2A P3A
U 0004'	00	+	AP1:	AP2 AP3
U 0005'	00	+	A&ADS:	A&LD A&QQ
M 0006'	00	+	&P1A:	&P2A &P3A
U 0007'	00	+	ADS&A:	LD&A QQ&A
			END	

7 Fatal error(s)

R A となり、**S** の 1 文字が命令と解釈されてエラーになります。

それでは、実パラメータを受け取って **S&R&A** となった場合はこのような命令コードが存在しないのでエラーになりそうですが、マクロ展開が終了して機械語命令やシンボルの定義値を参照する段階では、この **&** は無視されて **S&R&A** と **SRA** は全く同等に解釈されます。また、連結子の **&** がクォート記号 ' か '' に囲まれている中にあった場合はリスト上にもオブジェクト上にもこの **&** は現れません。アセンブラが自動的に **&** を消します。

& によって、仮パラメータの解釈のされ方がどのように変わるかをテストした結果が図 2.12 です。また、リテラル数値を **&** で結合してみたのが図 2.13 です。これによれば、数値

〈図 2.13〉 数値の連結は要注意

(a) ソース・リスト

1:		.Z80		13:			
2:	TEST	MACRO	Y	14:	TES2	MACRO	Q
3:		IF	Y	15:		R&Q&A	
4:		LD	A,9&Y	16:		ENDM	
5:		LD	A,9Y	17:			
6:		LD	A,Y9	18:		TES2	R
7:		ENDIF		19:		TES2	L
8:		ENDM		20:		TES2	RC
9:				21:		TES2	LC
10:		TEST	1	22:			
11:		TEST	0	23:		END	
12:		TEST					

(b) アセンブル・リスト

				TEST	.Z80	
					MACRO	Y
					IF	Y
					LD	A,9&Y
					LD	A,9Y
					LD	A,Y9
					ENDIF	
					ENDM	
				TEST	1	
0 0000'	3E 01	+		LD	A,9&1	
0002'	3E 5B	+		LD	A,91	
U 0004'	3E 00	+		LD	A,Y9	
				TEST	0	
				TEST		
				TES2	MACRO	Q
					R&Q&A	
					ENDM	
				TES2	R	
0006'	1F	+		R&R&A		
0007'	17	+		TES2	L	
				R&L&A		
0008'	0F	+		TES2	RC	
				R&RC&A		
0009'	07	+		TES2	LC	
				R&LC&A		
				END		

(注) 本書ではソース・プログラムはすべて行番号付きで、アセンブル・リストは行番号なしで印字されています。

を連結して作るのは推奨できません。

&の記号は、数値の途中以外はどこにあっても無視され、マクロ外で直接書いても同様に無視されます。

```

      .Z&80
A&A&A  E&Q&U  0
      L&D    A&, &A&A&A&
      END

```

それでもエラーなく正常にアセンブルできました。

2.6.3 数値を数字に…型変換演算子

1 + 1 と 2 は同じですか？ 007 と 7 は同じでしょうか？ 算数を知らない人なら様に違うと答えるでしょう。算数を知っていると、同じとも違うともいえる……かも知れません。もっと正しくいえば、**数値は同じだが数字はちがう**となります。通常は数字と数字は算術演算できません。もし無理にやれば、9 と 8 を加えると小文字の q になるということでもない結果が生じます(9 も q も似たような字ですが……)。算術演算できるのは数値だけです。

ところで、2.6.1 節の **NEST** の要領で 10 個のエラー・メッセージを発生するマクロを考えてみます。結果としては、

```

ERR1:    DB  'ERROR 1'
ERR2:    DB  'ERROR 2'

```

のように、各メッセージ・データの先頭にラベルをつけたいのです。マクロ呼び出しは、**NEST** のときと同じように、**P** に **10** を代入(**DEFL**)しておいて呼び出すことにします。

```

NESTE    MACRO
P        DEFL    P-1
ERR&P:   DB      'ERROR &P'
          IF      P
          NEST
          ENDIF
        ENDM

```

このような定義が思いつきますが、これは **P** が仮パラメータになっていないので、ふたつの **&P** は 10 回とも **&P** のままとなります。そうすると **ERRP** が 10 回ラベルに登場しますから多重定義のエラーになります。

```

ERGEN      MACRO      P
ERR&P :    DB          'ERROR   &P'
ENDM

```

というマクロを別に作って **NESTE** の **DB** の行を、

```

ERGEN      P

```

と変更したらどうでしょうか。

実はこれももとの **NESTE** と同じ結果を生じます。これは、**P** の数値がカウンタのように毎回カウント・ダウンされて行くのに、**P** の文字(数字ではないが数を表している文字)は変化しないからです。マクロにおいては仮パラメータと実パラメータの置き換え作業は、マクロが何重にネスティングしようと、常に文字の置き換え作業に他ならないというのがその原因です。特別な操作をしない限り、マクロ展開作業の中では **IF** のオペランド以外は数値評価が行われないのです。つまり、カウンタとして変化する数値があっても文字は変化しないわけです。

それでは特別な操作をすればよいのです。その操作が数値を数字に変える演算子を使用して可能になります。前の **NESTE** の中の **DB** の行を

```

ERGEN      %P

```

と書くと、予定通り 10 種類のエラー・メッセージに 10 個のラベルがついたデータが作成されます。この **%** が数値評価をしてそれを数字で表して実パラメータとしてマクロ呼び出し時に数字を渡す演算子です。

この演算子は特殊で、マクロ呼び出しの実パラメータを渡すためにしか使用できません。というっかりと、**ERR&%P :...**と書きたくなりますが、これは正しく働きません。

% の後にはひとつの数ではなく式が書けます。式の値が計算された上で、マクロに渡すときに数字に変わって渡されます。そのとき、数値を表現する基数が問題ですが、指定がなければ 10 進数で、基数変更命令 **RADIX** で変更されていれば、その基数で表した数字に変換されます。

M80 では基数は 2 から 16 までの任意の値に設定できますが、通常は 10 進法を使いたいので 10 進法のままにし、16 進法は **OFFH** などのように表現します。ちなみに、基数を 16

〈図 2.14〉 数値評価と文字列連結

(a) ソース・リスト

```

1:      .Z80
2:  TEST  MACRO  P1,P2
3:      DB      "&P1"
4:      DB      "&P2"
5:      ENDM
6:
7:  ABC    EQU    3
8:  BCD    EQU    2
9:
10:      TEST    ABC,BCD
11:      TEST    %ABC,%BCD
12:      TEST    %ABC+%BCD,%ABC-%BCD
13:      TEST    %(ABC+BCD),%(ABC-BCD)
14:
15:  VERNUM EQU    22
16:
17:  CHRNUM MACRO  CHR,NUM
18:      DB      "&CHR&NUM"
19:      ENDM
20:
21:      CHRNUM   <Version No >,%VERNUM
22:
23:      END

```

(b) アセンブル・リスト

```

                                .Z80
                                MACRO  P1,P2
                                DB      "&P1"
                                DB      "&P2"
                                ENDM

0003      ABC    EQU    3
0002      BCD    EQU    2

                                TEST    ABC,BCD
                                DB      "ABC"
                                DB      "BCD"
                                TEST    %ABC,%BCD
                                DB      "3"
                                DB      "2"
0006'     33      +      TEST    %ABC+%BCD,%ABC-%BCD
0007'     32      +      DB      "00"
                                DB      "00"
0008'     30 30   +      TEST    %(ABC+BCD),%(ABC-BCD)
000A'     30 30   +      DB      "5"
                                DB      "1"

0016      VERNUM EQU    22

```

			CHRUNUM	MACRO	CHR,NUM
				DB	"&CHR&NUM"
				ENDM	
			CHRUNUM	<Version No >,%VERNUM	
000E'	56 65 72 73	+	DB	"Version No 22"	
0012'	69 6F 6E 20	+			
0016'	4E 6F 20 32	+			
001A'	32	+			
				END	

進に変更しても、**FF** では数字にならず、**OFF** と 0 が先行していなければなりません。つまり、手間はあまり減らないということです。

図 2.14 は%と&の効果を示しています。

【例題⑨】 エラー・メッセージ用のデータを作るマクロを定義せよ。ただし、ラベルは **1**, **2**, **3** のように 1 ずつ増え、メッセージの方は **1**, **2**, **4**, **8** のように 2 の n 乗になるようにすること。

```
ERR&3:    DB    'ERROR 4'
ERR&4:    DB    'ERROR 8'
          ⋮
```

【解答例】 図 2.15 に示す。アセンブル変数を 3 つも使っているのがミソ。

2.7 繰り返しを簡単に——反復疑似命令

8 ビットのマイコンではハードウェアの持つ能力が弱いので、全く同じ命令が連続して繰り返し使われることが多いものです。また、全く同じでなくても、1 文字だけ違う命令が何個か連続することはさらに多いケースです。前節ではアセンブル変数をカウンタにして、自分自身を呼び出すマクロで繰り返し、同じまたは似たようなデータを作りましたが、これをもっと手軽にできる方法があれば重宝します。

M80 には、このような繰り返しのために**反復疑似命令**と呼ばれるマクロ的な命令が組み込まれています。マクロ的というのは **MACRO** を使用しても同じ機能が得られることと、書式上 **ENDM** で終わることが似ているからですが、定義と呼び出しが分かれていない点

〈図 2.15〉 例題⑨の解答例

					NESTE	MACRO	
					P	DEFL	P-1
						ERGEN	%Q,%R
					Q	DEFL	Q+1
					R	DEFL	R*2
						IF	P
						NESTE	
						ENDIF	
						ENDM	
					;		
					ERGEN	MACRO	Q,R
					ERR&Q:	DB	'ERROR &R'
						ENDM	
					;		
0001					Q	DEFL	1
0001					R	DEFL	1
000A					P	DEFL	10
						NESTE	
0000'	45	52	52	4F	ERR&1:	DB	'ERROR 1'
0004'	52	20	31	+			
0007'	45	52	52	4F	ERR&2:	DB	'ERROR 2'
000B'	52	20	32	+			
000E'	45	52	52	4F	ERR&3:	DB	'ERROR 4'
0012'	52	20	34	+			
0015'	45	52	52	4F	ERR&4:	DB	'ERROR 8'
0019'	52	20	38	+			
001C'	45	52	52	4F	ERR&5:	DB	'ERROR 16'
0020'	52	20	31	36	+		
0024'	45	52	52	4F	ERR&6:	DB	'ERROR 32'
0028'	52	20	33	32	+		
002C'	45	52	52	4F	ERR&7:	DB	'ERROR 64'
0030'	52	20	36	34	+		
0034'	45	52	52	4F	ERR&8:	DB	'ERROR 128'
0038'	52	20	31	32	+		
003C'	38			+			
003D'	45	52	52	4F	ERR&9:	DB	'ERROR 256'
0041'	52	20	32	35	+		
0045'	36			+			
0046'	45	52	52	4F	ERR&10:	DB	'ERROR 512'
004A'	52	20	35	31	+		
004E'	32			+			
						END	

はマクロとは趣が違います。すなわち、定義した時すぐに展開されます。

反復疑似命令も多重のネスティングが許されていますが、その深さは **MACRO** と合わせて、スタックがあふれるまで可能です。

2.7.1 回数指定の繰り返し…REPT

反復疑似命令 **REPT** は、反復されるべき回数を式で指定してその値の数だけ同一文字列のコピーを作り出します。

```

REPT      2+3
INC        HL
ENDM

```

これで **INC HL** が5個作られます。また、

```

REPT      4
SRA       B
RR        C
ENDM

```

とすれば **BC** を16ビット・レジスタとして、4ビット右にシフトする8ステップの機械語命令が作られます。**REPT** に与える回数の式は変数を含んでもかまいませんが、**展開される時点ですでに定義**されていなければなりません。

REPT を使用すれば、自分自身を呼び出すマクロを定義する必要はなく、**DEFL** で回数を与える必要もありません。ただし、**MACRO** と違って**展開したい時に中身を書かなければなりません**。それで、最低3行は書かなければなりません。**INC HL** を3回作りた時は3行ですから **REPT** の使用価値はありません。もし中身が3行で、これを3回繰り返すのなら直接書けば9行で、**REPT** を使えば5行です。

REPT を使うのは、単に行数を減らすだけではありません。回数を変数や変数を含む式で指定しておいて、プログラムによってその値を変更する作業が簡単にできるようなするという効果もあります。式の値はマニュアルによれば1～65535となっていますが**0**でも有効です。つまり、**0**のときは**0回展開されます**。**-1**は65535として評価されます。

この **REPT** を含めて、反復疑似命令は **MACRO** の内部で使用されます。**REPT** を直接使用すれば最低3行必要ですが、これを他のマクロの中で使用すれば、そのマクロを呼び出す行は1行です。ただし、展開される内容は最大1行に書ききれぬ文字数で制限を受けます。この使い方の最も簡単な例を図2.16に示します。このマクロ **RPT** は繰り返し回数と1つの命令を与えて呼び出すようになっています。

〈図 2.16〉 REPT を使ったマクロ RPT

(a) ソース・リスト

```

1:      .Z80
2:  RPT  MACRO  KAISU,MEIREI
3:      REPT    KAISU
4:      MEIREI
5:      ENDM
6:      ENDM
7:
8:      RPT      5,<INC  HL>
9:
10:     END

```

(b) アセンブル・リスト

```

                                .Z80
                                RPT  MACRO  KAISU,MEIREI
                                REPT    KAISU
                                MEIREI
                                ENDM
                                ENDM

                                RPT      5,<INC  HL>
0000'    23                    +    INC    HL
0001'    23                    +    INC    HL
0002'    23                    +    INC    HL
0003'    23                    +    INC    HL
0004'    23                    +    INC    HL

                                END

```

〔例題⑩〕 図 2.16 のような方法で、3 ステップまでの命令を繰り返し作成できるようなマクロを定義せよ。

〔解答〕 図 2.17 に示す。この定義で、呼び出し時にひとつの命令しか与えない場合でも問題がないことがわかる。

2.7.2 与えたパラメータの個数によって繰り返し回数が決まる…IRP

エラー・メッセージで、**ERROR** ××の××を数値から作り出す方法を 2.6.3 節で説明しました。これを数値でなく実パラメータで与えた任意の文字列に変更したいとします。しかも、1 行のマクロ呼び出しで与えたパラメータの個数だけのラベルが同時に作り出されるように。

これも自分自身を呼び出すマクロで定義できます。この時、**DEFL** でカウントするので

〈図 2.17〉 例題⑩の解答例

```

                                .Z80
RPT    MACRO    KAISU,M1,M2,M3
                                REPT    KAISU
                                M1
                                M2
                                M3
                                ENDM
                                ENDM
                                ;
                                RPT    2,<SRA B>,<RR C>,<RR D>
0000'   CB 28   +   SRA B
0002'   CB 19   +   RR C
0004'   CB 1A   +   RR D
0006'   CB 28   +   SRA B
0008'   CB 19   +   RR C
000A'   CB 1A   +   RR D
                                ;
                                RPT    1,LDIR
000C'   ED B0   +   LDIR
                                ;
                                END

```

はなく、実パラメータの有無でネスティングを終了させるようにします。

```

MERR      MACRO  P1, P2, P3, .....
            IFNB  <P1>
ERR&P1    DB  'ERROR &P1'
MERR      P2, P3, ...
            ENDIF
            ENDM

```

このマクロ **MERR** を、

```

MERR      A, B, C

```

として呼び出せば **ERRA: DB 'ERROR A'** のようにラベルとメッセージの中の文字が実パラメータによって変更され、しかも実パラメータの数だけ作られます。マクロ定義の方は **P1, P2, P3, …** となっていますが、この仮パラメータは指定したい最大パラメータの個数だけを書いておかねばなりません。もし **P1~P3** までしか書かないで、4 個以上の実パラメータを与えるとエラーにならず、知らん顔して無視されます。

反復疑似命令 **IRP** はこれと同じ動作を定義と展開を同時に行うような感じでやってくれます。前の列は、

```

      IRP  Δ, <A, B, C>
ERR&Δ:  DB 'ERROR  &Δ'
      ENDM

```

と書けば全く同じ結果になります。Δの部分は **MACRO** で使用する仮パラメータと同じ意味でどんな名前でもかまいません。この例では実パラメータが各1文字ですが、ここには任意の文字列が書けます。中にブランクを含めたければ<BL A NK>のように囲みます。**IRP** は実パラメータ全体を < > で囲まなければならないので、渡したい実パラメータ中にブランクが必要なら、< > の中に < > を書くことになります。

```

      IRP  X, <<B L>, A, <N K>>

```

このようにして文字列中にブランクを含む実パラメータも渡せます。**IRP** の実パラメータに空パラメータ(ブランクでなく何も無い)を与えた場合、展開する回数だけが増えて仮パラメータは消えます(空に置き換わる)。

〔例題⑪〕 実パラメータの数だけ展開するマクロ **MERR** を用いた場合と、**IRP** を用いた場合の展開結果に差が出るとすればどのように呼び出した時か(パラメータの数 **P1**, **P2**…は十分足りるとする。展開作業の時間は問題にしない)。

〔解答〕 図 2.18 と図 2.19 を参照

IFNB は空パラメータがあるのとパラメータがないのと区別が付きません。したがって、図 2.19 のような方法で空パラメータの分まで展開だけはするという **IRP** の動作はできません。この両者は、どちらがよいというものではなく、便利な方をそのつど選ばばよいのです。

2.7.3 1文字単位で仮パラメータと置き換える…**IRPC**

8080 のアセンブラでは、レジスタがすべて1文字で表現されています。16ビットのレジスタ(レジスタ・ペア、HL や BC など)も1文字で表現されていますから、ほとんどすべてのレジスタを操作する命令が1文字の実パラメータによってオペランドを与えられます。**IRPC** はこのような1文字オペランドの命令を変更しながら展開するのに最適な反復疑似

〈図 2.18〉 **IRP** を使った例題①の解答

				.Z80	
				IRP	X,<A,B,,,,>
				LD	A,X
				ENDM	
0000'	7F	+		LD	A,A
0001'	78	+		LD	A,B
Q 0002'	3E 00	+		LD	A,
Q 0004'	3E 00	+		LD	A,
Q 0006'	3E 00	+		LD	A,
Q 0008'	3E 00	+		LD	A,
				END	

〈図 2.19〉 **MERR** を使った例題①の解答

			MERR	MACRO	P1,P2,P3,P4,P5
				IFNB	<P1>
			ERR&P1:	DB	'ERROR &P1'
				MERR	P2,P3,P4,P5
				ENDIF	
				ENDM	
			;		
				MERR	AA,BB,CC,
0000'	45 52 52 4F	+	ERR&AA:	DB	'ERROR AA'
0004'	52 20 41 41	+			
0008'	45 52 52 4F	+	ERR&BB:	DB	'ERROR BB'
000C'	52 20 42 42	+			
0010'	45 52 52 4F	+	ERR&CC:	DB	'ERROR CC'
0014'	52 20 43 43	+			
			;		
				END	

命令です。

```
IRP X, <B, D, H>
PUSH X
ENDM
```

これを **IRPC** で書けば、

```
IRPC X, BDH
PUSH X
ENDM
```

となります。この **PUSH B** などは 8080 のコードです。Z80 コードには使えません。8080

ではこの他、**DAD** や **LDX** などすべてレジスタを1文字で表していますから **IRPC** の応用範囲は非常に広いようです。が、ザイログ表示では **PUSH BC** と2文字になってしまっていて **IRPC** を直接利用できる機会は極めて少なくなります。

とはいえ、区切り記号のない文字列を1文字単位で分離する機能はこの **IRPC** のみにしかなく、高度な表現法を取り入れるには不可欠の疑似命令といえます。したがって、多くの場合他のマクロ定義の中で使用されます。**IRPC** は解釈する段階では各文字ごとに分解しますが、与えるパラメータとしてはひとつの文字列しか受け付けません。文字列が複数個あっても、最初のもの以外は無視されます。

IRPC は扱う実パラメータがすべて1文字なので、仮パラメータも気分的に1文字にしたいくなります。ところが **A** や **B** は仮パラメータ以外で使用されることが多く、何でもよいというわけには行きません。このような場合は、レジスタ名にも命令ニモニックにも条件指定 (**PE** や **NZ** など) にも使われていない文字を使えば安心です。Z80 コードではユーザが定義しない限り使われない文字は **G, K, Q, W** の4文字です。**IRP** や **IRPC** の仮パラメータには、これらの中から選べば1文字でも安心です。

IRPC の使用例として、1文字で表されたレジスタ・ペアを **PUSH** するマクロを作ってみましょう。マクロ内部でまず文字列を1文字ずつに分解し、その後で各文字を判断してしかるべきレジスタ・ペアを **PUSH** する命令コードを作ります。たとえば、

```
MPUSH   ABD
```

と書けば **AF** と **BC** と **DE** が **PUSH** されるというものです。当然 **H** は **HL** を、**X** は **IX** を、**Y** は **IY** を表すという関係になります。

では **A** から **AF** を、**H** から **HL** をどのようにして作り出せばよいのでしょうか？おそらく計算ではじき出すのは無理でしょう。そこで、与えられた文字が **A** なら **AF** を **PUSH** するということに一つ一つ判定して行きます。1文字に対して6回 (**ABDHCXY** の6文字と比較する) で、3文字なら18回比較作業が必要になります。このマクロ定義は図2.20のようになります。

ところで、この中の **IFIDN <Q>, <>** や **PUSH**, それに **ENDIF** は6回とも全く同じで、毎回変わるのは **A** と **AF** の3文字だけです。それならこれもマクロ化できるはずです。

〔例題⑫〕 図2.20で6回出てくる **IFIDN~ENDIF** を別のマクロとして **MPUSH** を定義し直せ。

←図 2.20> IRPC を使用したマクロ MPUSH

```

1:      .Z80
2:  MPUSH  MACRO  REG
3:          IRPC  Q,REG
4:          IFIDN <Q>,<A>
5:          PUSH  AF
6:          ENDIF
7:          IFIDN <Q>,<B>
8:          PUSH  BC
9:          ENDIF
10:         IFIDN <Q>,<D>
11:         PUSH  DE
12:         ENDIF
13:         IFIDN <Q>,<H>
14:         PUSH  HL
15:         ENDIF
16:         IFIDN <Q>,<X>
17:         PUSH  IX
18:         ENDIF
19:         IFIDN <Q>,<Y>
20:         PUSH  IY
21:         ENDIF
22:     ENDM
23: ENDM

```

←図 2.21> 例題②の解答例

```

1:      .Z80
2:  MMPUSH MACRO  Q,REG,RPAIR
3:          IFIDN <Q>,<REG>
4:          PUSH  RPAIR
5:          ENDIF
6:      ENDM
7:      ;
8:  MPUSH  MACRO  REG
9:          IRPC  Q,REG
10:             MMPUSH Q,A,AF
11:             MMPUSH Q,B,BC
12:             MMPUSH Q,D,DE
13:             MMPUSH Q,H,HL
14:             MMPUSH Q,X,IX
15:             MMPUSH Q,Y,IY
16:         ENDM
17: ENDM

```

〔解答〕 図 2.21 に示す。MPUSH 内部から呼び出すマクロ MMPUSH に仮パラメータ Q も与えなければならないことに注意。

〔宿題〕 MMPUSH も 6 個も並んでいる。これを IRP を使って 3 行に書き直せ。

2.8 局部シンボルを自動作成する機能…LOCAL

I/O ポートのひとつのビットが 1 になるまで待つというケースは、入出力ルーチンでは日常茶飯事です。これがマクロ定義の中で使われたとします。ところが、

```

xxx      MACRO
          :
LOOP:    IN  A, (xx)
          BIT x, A
          JR Z, LOOP

```


:
ENDM

このマクロは2度呼び出されるとエラーになります。マクロの中には、一度だけしか呼び出されないものもあります。2.6節のエラー・メッセージを作るマクロはその例です。しかし、一般にはマクロは何度も呼び出されるものです。上のマクロが2度呼び出されるとエラーになるのは、**LOOP** というラベルが2度定義されるからです。**2度以上展開されるマクロにはこのように固定的なラベルを書くことはできません。**

この例ではラベルを使わずに **JR Z, \$-4** と書けばエラーになりませんが、もっと長いルーチンの場合はラベルで書かなければやり切れません。また、長くなくても条件判断によって、途中のステップ数があるつど変化すること考えられます。こうなるとラベルを使わなければ処理不可能ということになります。

そこでマクロ・アセンブラでは、マクロ展開するたびに**自動的にラベル名が変わってつけられて行くような手段**を用意しています。その扱いは個々のアセンブラによって種々あります。M80ではラベル名を**局部的に使用するための宣言**をします。これが**LOCAL** 疑似命令です。**LOCAL** の行に局部的に使いたいシンボルの名前を書きます。

ここで注意しなければならないのは、局部的使用を宣言したからといってそのシンボルがマクロの外側からは参照できない(見えないという)ものではないということです。PL/IやPascalのような構造化された言語では局部変数はスタックの上に作られて、その手続き(サブルーチン)から返ると、その記憶場所が開放されてすぐ別の用途に使用されます。マクロ・アセンブラでの局部シンボルはこのような**高級言語での局部変数とは全く別のも**のです。

アセンブラでの**LOCAL** 宣言は、**MACRO** の展開に先立って、宣言されたシンボルにアセンブラが自動的に作成する別のシンボルを割り当てるだけです。通常は、この割り当てられたシンボルがどのような文字列になっているかを知る方法もなく、またその必要もないので**LOCAL** というスペルを使っていますが、実際には**LOCAL** で宣言されて自動作成されたシンボルも、**すべてどこからでも参照できます**。さらに、その値はリストの終わりのシンボル表にも載ってきます。

ということは、**自動作成されるようなシンボル**を、プログラマが別に**定義すると多重定義になる**という問題を生じます。また、シンボル表に出てきて紙が無駄なだけでなく、アセンブル作業上もメモリ・エリアを喰われて面白くありません。しかしながら、現在のマ

クロ・アセンブラは、ほとんどすべて局部参照のシンボルを一時的に定義して、マクロ展開後はメモリを開放するという処理をやっていません。

M80 では、**LOCAL** 宣言されたシンボルは、..**0000** から..**0001**, ..**0002** と置き換えられて行きます。これは数字ではありません。.. はシンボルの頭文字に使える立派な文字です。このシンボルの下4文字は16進でカウントされることになっていますから、このことを意識しないで..**00AB** というシンボルをどこかで定義すると、**LOCAL** で作成されたシンボルと一致してエラーになり得るわけです。

マクロ呼び出しがネスティングしているときは、中から呼び出された別のマクロで使用されているシンボルが、外のマクロで **LOCAL** 宣言したものと同じであっても **LOCAL** はそこまでおよびません。別のマクロが呼び出されるたびに **LOCAL** の機能が新しく起動されます。そして、そのつど置き換え用のシンボルが変化します。

ネスティングしている内側のマクロで、どうしても外側で **LOCAL** 化されたシンボルを参照したい(またはその逆で外側で **LOCAL** 化されたシンボルを内側のマクロで定義したい)ときは、そのシンボルを実パラメータとして内側のマクロ呼び出しの時に与えてやれば可能です。

反復疑似命令も同じような文字列を何度か作り出しますから、その展開の1回ごとに異なるシンボルを発生させたい時があります。しかし、M80 では反復疑似命令内では **LOCAL** 宣言が働きません。実際にはエラーになります。

M80 以外のマクロ・アセンブラでは **LOCAL** 宣言ではなく、この用途専用の文字(#や? など)を使用して、自動変更されるシンボルと置き換えているものもあります。

図2.22に **LOCAL** 疑似命令の使用例を示します。直接 **REPT** を使うとエラーになるので、**REPT** の中から **TEST** を呼び出しています。この例で **LOCAL QQ** がないとラベル **QQ** が3回定義されることになってエラーが起きます。

〔例題⑬〕 **LOCAL** 宣言されたものは、自動的に16進の数字の前に..をつけた形でカウントされて行く。それでは..**ABCD** というシンボルは作られ得るか?

〔解答〕 理論的にはあり得る。しかし、実際にはアセンブラが使用するメモリ・エリアが40 K バイト取れたとしても..**XXXX**の6文字が登録されるのに必要なメモリは**OABCDH**の6倍となつて、263386 バイト必要であり、その前にシンボル・テーブルがフルになって中断される。事実上はあり得ない。

〈図 2.22〉 LOCAL 疑似命令を使用したマクロ TEST

			TEST	MACRO	
				LOCAL	QQ
			QQ:	IN	A, (5)
				BIT	3,A
				JR	Z,QQ
				ENDM	
			;		
				REPT	3
				TEST	
				ENDM	
0000'	DB 05	+	..0000:	IN	A, (5)
0002'	CB 5F	+		BIT	3,A
0004'	2B FA	+		JR	Z,..0000
0006'	DB 05	+	..0001:	IN	A, (5)
0008'	CB 5F	+		BIT	3,A
000A'	2B FA	+		JR	Z,..0001
000C'	DB 05	+	..0002:	IN	A, (5)
000E'	CB 5F	+		BIT	3,A
0010'	2B FA	+		JR	Z,..0002
			;		
				END	

〈図 2.23〉 通常の I/O ポートと RAM エリアの定義

1:	CTC0	EQU	10H	13:	PIOCON	EQU	23H
2:	CTC1	EQU	11H	14:	;		
3:	CTC2	EQU	12H	15:		DSEG	
4:	CTC3	EQU	13H	16:		ORG	8000H
5:	SIOAC	EQU	14H	17:	KEISU:	DS	3
6:	SIOAD	EQU	15H	18:	BIAS:	DS	3
7:	SIOBC	EQU	16H	19:	INDAT:	DS	3
8:	SIOBD	EQU	17H	20:	COUNT:	DS	1
9:	;			21:	POINT:	DS	2
10:	PIOA	EQU	20H	22:	BUF2:	DS	2
11:	PIOB	EQU	21H	23:	FLAG:	DS	1
12:	PIOC	EQU	22H				

2.9 非実行命令もマクロを使ってスマートに

プログラムの先頭には、通例図 2.23 のような I/O ポートと RAM のエリアの定義が行われています。これも数が少なければ息ぬきにもなりますが、多くなってくるとエディタの作業量だけでもうんざりします。定義内容が毎回同じならこの部分を別のファイルにし

〈図 2.24〉 I/O ポートを定義するマクロ **IODEF**

```

1: IODEF MACRO    PORT,PNAME
2: TEMP  DEFL     PORT
3:      IRP       QQ,<PNAME>
4: QQ     EQU      TEMP
5: TEMP  DEFL     TEMP+1
6:      ENDM
7:      ENDM
8: ;
9:      IODEF 10H,<CTC0,CTC1,CTC2,CTC3,SIOAC,SIOAD,SIOBC,SIOBD>
10:     IODEF 20H,<PIOA,PIOB,PIOC,PIOCON>
11:     END

```

てインクルードすれば手間はかかりませんが、システム構成が変わった時に、その入出力が扱っている動作を適確に表現していないと、保守性と読解性が悪くなって別のところで無駄を作ってしまう恐れもあります。

通常はマクロ命令というと機械語のステップをまとめてめんどどうみるものと思われがちですが、**EQU** 用にも十分な利用価値があります。

2.9.1 I/O ポート定義用マクロ

CPU の周辺用 LSI は内部にいくつかの直接アドレッシング可能なレジスタを持っていて、通常は I/O ポートの連続した番地に割り付けられます。そこで、連続したポート番号に割り当てられる名前を 1 行で定義できるようなマクロを考えます。図 2.23 では周辺 LSI 3 個を想定していますから最悪でも 3 行で書けますが、この例では CTC と SIO の間にスキ間がないのでこれら 8 つのポートを 1 行で割り付けできます。

図 2.24 がその定義と呼び出しの例です。図 2.23 と全く同じ定義（ポートの）が得られます。マクロ **IODEF** は **PORT** で受け取ったパラメータを **TEMP** に代入し、**IRP** が **PNAME** で受け取った複数のポート名をひとつずつ取り出して **QQ** とし、これに **TEMP** を割り付けます。最初の展開では **QQ** は **CTC0** で、**TEMP** の値は **10H** です。**TEMP** は **IRP** の展開ごとに +1 され、連続したポート番号を作り出します。

【例題⑭】 図 2.24 では呼び出しの時にポートにつけた名前を `<>` で囲まなければならない。この `<>` を書かなくても済むようなマクロ定義を考えよ。

【解答】 図 2.25 参照。図 2.24 では入っていない **IFNB** が図 2.25 には入っている。この意味は図 2.18 にある通り **IRP** が、`,` だけでも展開され、

EQU TEMP

〈図 2.25〉 例題⑭の解答例

```

1:      .Z80
2:  IODEF  MACRO  FN,P1,P2,P3,P4,P5,P6,P7,P8
3:  TEMP   DEFL   FN
4:      IRP    QQ,<P1,P2,P3,P4,P5,P6,P7,P8>
5:      IFNB   <QQ>
6:  QQ     EQU    TEMP
7:      ENDIF
8:  TEMP   DEFL   TEMP+1
9:      ENDM
10:     ENDM
11:
12:      IODEF   10H,XA,XB,XC,XD,XE,XF
13:      IODEF   20H,YA,YB
14:      END

```

というエラー行を作成してしまうのを防いでいる。

2.9.2 RAM のエリア確保と変数名割り付け

I/O ポートは、すべての名前が 1 番地のみを占有しました。それで **TEMP+1** で行えたわけですが、RAM 内のデータは 1 バイト長とは限らず、文字列まで含めれば数十バイトという場合もあり得るでしょう。したがって、I/O ポートの割り付けのようにすんなりとは行きません。また、I/O ポートは、ハード的に決定されたものに一致した定義が必要でしたが、RAM の番地は重複したり無駄が出たりさえしなければ、それ以上に細かい制約は受けませんから、I/O ポートより融通がききます。

マクロの作り方としては、同じバイト数を占有するデータ同士をひとまとめにして、1 行に書けるようにします。占有バイト数の違いは、パラメータとして与える方法とマクロ名で分ける方法とが考えられます。マクロ定義の手間からいえば、バイト数をパラメータで与える方がマクロ定義 1 回だけで楽にできます。

図 2.26 のマクロ **RAMDEF** がその例です。呼び出し例としては、図 2.23 のものより変数名の数を増していますが 3 行で書けます。このリストは展開状態を示すために展開された **DS 1** などを出力していますが、実用上は最後の **Symbols :** の欄に定義された値が出てきますから展開出力は不要です。

〔例題⑮〕 データ長 1 から 4 までのエリア確保用マクロをそれぞれ **BYTE**, **WORD**, **TRIP**, **QUAD** という名前で定義せよ。

〔解答〕 **RAMDEF** の仮パラメータ **BYT** をなくして、**DS BYT** を **DS 1** から **DS 4**

〈図 2.26〉 RAM エリアを確保するマクロ **RAMDEF**

```

RAMDEF  MACRO  BYT,NAME
        IRP   QQ,<NAME>
QQ:      DS    BYT
        ENDM
        ENDM
;
0000'    ASEG
        ORG   8000H
RAMDEF 3,<KEISU,BIAS,INDAT,BUF3,TRIPL,ETC>
8000      +   KEISU: DS    3
8003      +   BIAS:  DS    3
8006      +   INDAT: DS    3
8009      +   BUF3:  DS    3
800C      +   TRIPL: DS    3
800F      +   ETC:   DS    3
RAMDEF 2,<POINT,BUF2,ADRS,ETCETC>
8012      +   POINT: DS    2
8014      +   BUF2:  DS    2
8016      +   ADRS:  DS    2
8018      +   ETCETC: DS    2
RAMDEF 1,<COUNT,FLAG,BYTE1,EETTCC>
801A      +   COUNT: DS    1
801B      +   FLAG:  DS    1
801C      +   BYTE1: DS    1
801D      +   EETTCC: DS    1
        END

```

の4種類とし、各々に上記の名前をつければよい(図2.27)。

この例題では特に最も細かく展開過程を出力する **.LALL** と、展開された部分を出力しない **.SALL** のリスト制御疑似命令を使用して2種類のリストを作りました。マクロのテストには **.LALL** のリストが必要ですが、マクロが完成したら **.SALL** にしてリストの面積を減らす、その感じがつかめると思います。

2.9.3 I/O ポートの各ビットごとに独立した名前を付ける方法

これはマクロ・アセンブラの機能というものではありません。アセンブラに組み込まれている機能を活用することで疑似的に各ビットに名前を付ける手法です。これをマクロで定義してマクロ呼び出しで参照すると、あたかもアセンブラがビット単位のシンボル定義を受け入れているかのように使用できます。

まず、図2.1の **IOBSET** を思い出してください。これはその名の通り I/O の1ビットをセットするためのマクロでした。呼び出しにあたっては2つのパラメータを与えています。

〈図 2.27〉 例題15の解答例

(a) .LALLによるアセンブル・リスト

```

.Z800
.LALL
      BYTE    MACRO    XX
      IRP     JJ,<XX>
JJ:    DS      1
      ENDM
      ENDM
      WORD    MACRO    XX
      IRP     JJ,<XX>
JJ:    DS      2
      ENDM
      ENDM
      TRIP    MACRO    XX
      IRP     JJ,<XX>
JJ:    DS      3
      ENDM
      ENDM
      QUAD    MACRO    XX
      IRP     JJ,<XX>
JJ:    DS      4
      ENDM
      ENDM

      BYTE    <B1,B2,B3,B4>
+      IRP     JJ,<B1,B2,B3,B4>
+      JJ:    DS      1
+      ENDM
0000'  +      B1:    DS      1
0001'  +      B2:    DS      1
0002'  +      B3:    DS      1
0003'  +      B4:    DS      1
      WORD    <ADRS1,ADRS2,ADRS3>
+      IRP     JJ,<ADRS1,ADRS2,ADRS3>
+      JJ:    DS      2
+      ENDM
0004'  +      ADRS1: DS      2
0006'  +      ADRS2: DS      2
0008'  +      ADRS3: DS      2
      BYTE    <Y1,Y2,Y3>
+      IRP     JJ,<Y1,Y2,Y3>
+      JJ:    DS      1
+      ENDM
000A'  +      Y1:    DS      1
000B'  +      Y2:    DS      1
000C'  +      Y3:    DS      1
      TRIP    <DATA,DATB,DATC,DATY,DATZ>
+      IRP     JJ,<DATA,DATB,DATC,DATY,DATZ>
+      JJ:    DS      3
+      ENDM
000D'  +      DATA: DS      3
0010'  +      DATB:  DS      3
0013'  +      DATC:  DS      3
0016'  +      DATY:  DS      3
0019'  +      DATZ:  DS      3
      QUAD    <PAR1,PAR2>
+      IRP     JJ,<PAR1,PAR2>

```

```

+      JJ:      DS      4
+      ENDM
001C'  +      PAR1:   DS      4
0020'  +      PAR2:   DS      4
+      WORD      <POINT1,POINT3>
+      IRP       JJ,<POINT1,POINT3>
+      JJ:      DS      2
+      ENDM *
0024'  +      POINT1: DS      2
0026'  +      POINT3: DS      2
0028'  +      DATEND EQU    $
+      END

```

(b) .SALLによるアセンブル・リスト

```

.Z80
.SALL
+      BYTE      MACRO    XX
+      IRP       JJ,<XX>
+      JJ:      DS      1
+      ENDM
+      ENDM
+      WORD      MACRO    XX
+      IRP       JJ,<XX>
+      JJ:      DS      2
+      ENDM
+      ENDM
+      TRIP      MACRO    XX
+      IRP       JJ,<XX>
+      JJ:      DS      3
+      ENDM
+      ENDM
+      QUAD      MACRO    XX
+      IRP       JJ,<XX>
+      JJ:      DS      4
+      ENDM
+      ENDM
+      BYTE      <B1,B2,B3,B4>
+      WORD      <ADRS1,ADRS2,ADRS3>
+      BYTE      <Y1,Y2,Y3>
+      TRIP      <DATA,DATB,DATC,DATY,DATZ>
+      QUAD      <PAR1,PAR2>
+      WORD      <POINT1,POINT3>
0028'  DATEND EQU    $
+      END

```

Macros:

BYTE	QUAD	TRIP	WORD
------	------	------	------

Symbols:

0004' ADRS1	0006' ADRS2	0008' ADRS3
0000' B1	0001' B2	0002' B3
0003' B4	0000' DATA	0010' DATB
0013' DATC	0028' DATEND	0016' DATY
0019' DATZ	001C' PAR1	0020' PAR2
0024' POINT1	0026' POINT3	000A' Y1
000B' Y2	000C' Y3	

ただひとつのビットをセットするのにパラメータがふたつ。これは面白くありません。しかし、アセンブラもハードウェアも単一のパラメータでビットとポートを指定するようには作られていません。

各ポートのビットが独立した意味を持っている制御用システムでは、**各々に単独のシステム上意味のある名前をつけたいもの**ですが、ポートは **IN** 命令で、ビットは **SET** 命令で使用するので止むを得ません。それでもあきらめないでよく分析すると、ポートは 256 個までで、ビットは 8 個で合計 264 ではなく **2048 個しかありません**。ということは、アセンブラの内部で扱う数値としては単一のシンボルに定義できるはずで

たとえば、**REDLMP** がポート 5 のビット 3 に接続されているとしたら、

```
REDLMP EQU 503H
```

とすればよいでしょう。または **53H** でも **305H** でもかまいません。本書では、このように単一のシンボルが **ポートとビット番号を合成した値で与えられているとき、PBN と書いて表すことにします**。つまり、今は **PBN** の定義方法を説明していることになります。また、上の **REDLMP** は **PBN** 形式で **EQU** されているともいいます。

ところで、**PBN** の **EQU** はできましたが、たとえば **IOBSET** のようなマクロの中で、**PBN** をどのように料理すれば正しい命令コードが生成されてくるのでしょうか。それにはいろんな方法がありますが、手っ取り早いのは数値の上下バイトを分離する演算子 **HIGH** と **LOW** を使う手です。

```
IOSET      MACRO      PBN
            IN          A, (HIGH PBN)
            SET        LOW PBN, A
            OUT        (HIGH PBN), A
            ENDM
```

このように定義しておいて、

```
IOSET REDLMP
```

として呼び出せば、ポート 5 のビット 3 が 1 になるような命令コードが作り出されるわけです。マクロ **IOSET** の仮パラメータ **PBN** は、**××** でも **?** でもかまいませんが、**特別な定義をしたシンボルを扱う場合、そのシンボルの性格(属性と考えてもよい)を表したものに**

〈図 2.28〉 PBN の定義を行うマクロ PBNDEF

```

PBNDEF  MACRO  PORT, BNAME
TEMP    DEFL   0
        IRP    Q, <BNAME>
        IFNB   <Q>
Q        EQU   PORT*256+TEMP
        ENDF
TEMP    DEFL   TEMP+1
        ENDM
        ENDM
;
PBNDEF  5, <BRAKE, CLUTCH, , REDLMP, GRNLMP, PUMP, AIR>

```

しておいた方が見やすく、ミスも減ります。仮パラメータに任意の名前が使用できることは、手の込んだことをやろうとすると非常に有難いものであることがわかります。

このように、PBN 形式で EQU されたシンボルと、PBN の値を解釈するように定義されたマクロを組み合わせると、ポート番号に名前をつける必要はなく、各ビットに直接独立した名前がつけられているものとして操作取り扱いができるようになります。

それでは、各ビットを 503H や 802H のように EQU する必要はなくなりませんか？表面上の手間を省くにはこの EQU にマクロを使うことによって簡単に表現すればよいのです。そこで、PBN を EQU するためのマクロ PBNDEF を考えましょう。一度に定義できるビットは、同一のポートに限定し、最大は 8 個(すなわち全部のビット)までとすれば、図 2.28 のようにして定義できます。

呼び出しには、最初のパラメータとしてポート番号を与え、その後に 0 から順にそのビットにつけたい名前を書きます。名前をつけないビットの場所は空パラメータにしておきます。これで REDLMP は 503H に定義されています。

先のマクロ IOSET を ON と名前変更すれば、

```

ON      AIR
OFF     CLUTCH

```

のようにシステム上の動作を直接表現でき、プログラムの大きな流れが非常につかみやすくなります。ついでに、

```

ON      <AIR, PUMP>

```


と **ON** したいビット名をいくつか並べて書けるとさらに使いやすくなります。

〔例題⑩〕 上記のマクロ **ON** と、これと同様でビットを 0 にする **OFF** を定義せよ。

〔解答例〕図 2.29 に示す。展開例を示すために図 2.28 の **PBNDDEF** を利用している。

〈図 2.29〉 例題⑩の解答例

```

PBNDDEF MACRO PORT,BNAME
TEMP    DEFL    0
        IRP     Q,<BNAME>
        IFNB    EQU    PORT*256+TEMP
        ENDIF
TEMP    DEFL    TEMP+1
        ENDM
;
ON      MACRO      PBNS
        IRP     PBN,<PBNS>
        IN      A,(HIGH PBN)
        SET     LOW PBN,A
        OUT     (HIGH PBN),A
        ENDM
        ENDM
OFF     MACRO      PBNS
        IRP     PBN,<PBNS>
        IN      A,(HIGH PBN)
        RES     LOW PBN,A
        OUT     (HIGH PBN),A
        ENDM
        ENDM
;
PBNDDEF 5,<BRAKE,CLUTCH,,REDLMP,GRNLMP,PUMP,AIR>
PBNDDEF 15,<,,WATER,,,MOTOR1>
;
ON      <MOTOR1,REDLMP>
IN      A,(HIGH MOTOR1)
SET     LOW MOTOR1,A
OUT     (HIGH MOTOR1),A
IN      A,(HIGH REDLMP)
SET     LOW REDLMP,A
OUT     (HIGH REDLMP),A
OFF     <BRAKE,PUMP,WATER>
IN      A,(HIGH BRAKE)
RES     LOW BRAKE,A
OUT     (HIGH BRAKE),A
IN      A,(HIGH PUMP)
RES     LOW PUMP,A

```

0016'	D3 05	+	OUT	(HIGH PUMP),A
0018'	DB 0F	+	IN	A, (HIGH WATER)
001A'	CB 97	+	RES	LOW WATER,A
001C'	D3 0F	+	OUT	(HIGH WATER),A
			;	
			END	

PBN 形式で定義して利用できるのは上記のような出力命令だけではなく、入力ビットを見て判断するのにも使えます。

```

WHEN    MACRO    PBN, POL, ADS
        IN        A, (HIGH PBN)
        BIT       LOW PBN, A
        JP        POL, ADS
        ENDM

```

と定義しておいて、

```
WHEN    LOCK, Z, SHORI 1
```

と呼び出せば **LOCK** が 0 なら処理 1 へ飛べという意味を表します。 **LOCK** は **PBN** 形式の入力ビット、 **Z** は **JP** 命令の条件指定(この場合は **Z** か **NZ**)を書きます。

このマクロの定義内容を知っていれば、

```
WHEN    AIR, NZ, $-4
```

と書けばビット **AIR** が 0 になるまで、この命令の位置でループするという意味になることがわかるでしょう。

[宿題] このときのパラメータ **Z**, **NZ** が表現として面白くないので **ON** と **OFF** で示したい。 **WHEN** を改造して定義し直せ(ヒントは **IOB**)。

2.10 反復疑似命令の展開を中断する疑似命令…EXITM

図 2.25 で使用しているマクロ **IODEF** の中に、 **IFNB <QQ>** という行があります。この行は実パラメータの数が 8 個に満たないときに、 **EQU TEMP** をアセンブルさせな

いためのものでした。これでエラーの発生はなくなります。しかし、**IRP** が 8 回展開されることには変わりありません。ということはアセンブル時間が 8 回分費されることを意味します。この例では **EQU** と **DEFL** の 2 行ですから 8 回分といってもたいした時間ではないでしょう。でも展開される行数が何百行もあつたり、多重に他のマクロを呼び出す部分を含んでいたらどうでしょうか。また、最大の展開回数も **REPT** の場合は数百回という可能性もあり得ます。

そこで、ある特定の条件で展開を中断して、アセンブル時間を節約できれば作業性がよくなるわけですが、このために使用されるのが **EXITM** 疑似命令です。**EXITM** は、これ自身には条件判断の機能はありませんから、通常は **IF**××と組み合わせて使用します。図 2.25 の **IFNB** からの 3 行を、

```

                IFB      <QQ>
                EXITM
                ENDIF
QQ      EQU      TEMP
        :
```

の 4 行に変更すれば、実パラメータに空が現れた時 **EXITM** がアセンブルされ、**IRP** の展開が中断されます。

中断される動作を少し細かく見れば、何回か繰り返されて展開している途中で **EXITM** がアセンブルされた(条件成立の命令コードとして検知された)時、その回の **EXITM** の後 **ENDM** までのアセンブルをせず、さらに残りの繰り返しも行わないといえます。

EXITM は **MACRO** の展開も中断できます。しかしながら、**MACRO** 内での使用は多くの場合 **ELSE** と同じ働きになり、反復疑似命令との組み合わせほどの効果はありません。

```

EX      MACRO      Q
        IF      Q EQ 3
        DB      8
        ELSE
        DB      0
        ENDIF
        ENDM
```

〈図 2.30〉 REPT を途中で中断する

0000		AA	DEFL	0
			REPT	10000
			DB	55
			IF	AA EQ 3
			EXITM	
			ENDIF	
		AA	DB	AA
			DEFL	AA+1
			ENDM	
0000'	37	+	DB	55
0001'	00	+	DB	AA
0002'	37	+	DB	55
0003'	01	+	DB	AA
0004'	37	+	DB	55
0005'	02	+	DB	AA
0006'	37	+	DB	55

このマクロ定義は **ELSE** からの 3 行を、

```
EXITM
ENDIF
DB      0
```

と書き直しても全く同じ働きをします。

EXITM は必ず直後に **ENDIF** を伴います。**EXITM** は条件成立でそれ以後 **ENDM** までは無視しますから、**EXITM** の後の **ENDIF** までの間に何を書いてもアセンブルされる機会は永久に起こりません。

図 2.30 は **REPT** を指定回数以下で中断する例を示したものです。**AA** がカウントされて 3 になった時成立する条件下に **EXITM** があり、その時の **DB AA** は作成されません。それで **DB 55** が 4 回なのに **DB AA** が 3 回しか作られないのです。

〔例題⑱〕 **IRP** を使ってパラメータの数だけの **DB** 行を作るマクロで、実パラメータに **A** 1 文字のものがあればそれ以後の展開をしないようにした。

```
IRP    Q, <PARAM>
DB     Q
```


IFIDN <Q>, <A>

EXITM

ENDM

⋮

条件成立で **EXITM** を有効にし、条件不成立では他に何も作らないので **ENDIF** は省略した。ところがこれが予定通り働かない。その理由は何か。

〔解答〕 条件判断をするからには条件不成立もあり得る。この場合は、不成立で展開続行だから不成立の方が多いのが普通と思われる。ところが、**不成立のときは、ENDIF までを無視することになっている**。DB が 1 個作られたあとは、すべての機械語命令は作成されず、マクロも展開されない。他に **ENDIF がボツと現れる可能性はない**ので、それ以後プログラムの終わりまですべて不成立の条件下に入ることになる。**条件下の EXITM は必ず ENDIF と重ねて使用しなければならない**。

〔宿題〕 無条件で **EXITM** を使用する効果はあり得るか？

☆

☆

以上、マクロ・アセンブラおよび M80 を利用する上での基本機能について説明しました。以上の他にもマクロ展開リスティング制御、偽条件部リスティング制御などマクロ利用に関係の深い機能が組み込まれています。リストの中にはこれらの機能を利用しているものがありますから参考になると思います。

第 3 章

マクロ応用の基本ノウハウ

前章においては、マクロ・アセンブラおよび M80 に組み込まれている機能について説明しました。マクロ・アセンブラといえども言語の一種と考えられます。言語ではいわゆる「語感」をつかむのが自由に操るコツです。アメリカ人は子供でも英語をしゃべり、日本人は子供でも BASIC を使います！見慣れ、書き慣れればマクロ・アセンブラも鼻唄まじりで自由自在……になりたいものです。

そうなるために、本章ではより応用範囲が広く、より利用価値が高く、多少手の込んだ使用法を解説します。使用する疑似命令はすべて前章で解説したものですから、読み飛ばして次章へ **JUMP** しても構いません。次章に入って手強いようでしたら本章へ **RET** してください。

3.1 読み取れない出力ポートのビット・コントロール

多くのハードウェアでは、出力ポートのデータを読み取ることができません。パラレル入出力のマイコン周辺 LSI でも制御用ポートを読み取る機能はなく、現在どのようなモードで使用されているのかは当の LSI 自身からは知り得ないのです。その他の LSI も、出力時は制御用ポート、入力時はステータス・ポートとなっていて、やはり制御用ポートの内容は読めません。

出力ポートが読めない理由は、ハードウェアを簡単にするためと入出力で同一番地を別の機能に利用してポート数を節約するためですが、ポートが読み取れないと 2.9.3 節の **IOSET** のようなマクロは使えません。折角のマクロや **PBN** が特定のハードウェアでしか使えないのは残念です。

多くのシステムでは読めない出力ポートを使用しています。そして、ビット制御用には RAM のコピーを利用して、出力したデータ内容が読み出せるようになっています。しかし、これでは困ります。RAM のバイト数が減るから……ではありません。ビットごとに名

前をつける **PBN** の他にメモリ・アドレスの名前も必要になり、**PBNDDEF** のマクロも使えなくなります。何とか**メモリの名前も含めて PBN 形式で指定**できないものでしょうか。

最も簡単な方法としては、メモリ内のポート番地の最大値までのバイトをポート出力用のバッファに使用する方法です。もし、ポート 255 が使用されていれば、256 バイトが RAM 上で占有されてしまうという不都合がありますが、ポート定義もマクロも簡単にできます。この方法ではビットに名前をつける **PBN** そのものと、**PBNDDEF** のマクロは変更せずそのまま使えます。RAM のエリア上に、

```
IOBUF: DS MAXIOP+1
```

として **IOBUF** から確保しておきます。**MAXIOP** は、内容を読みたい出力ポートの最大のポート番地です。

これでマクロ **IOSET** を、

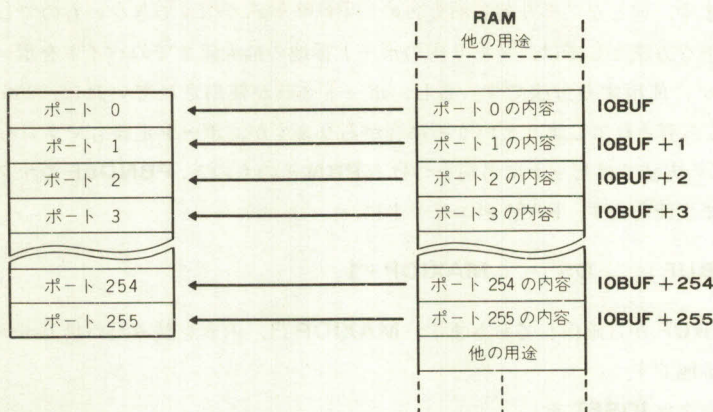
```
IOSET2 MACRO PBN  
LD A, (HIGH PBN+IOBUF)  
SET LOW PBN, A  
LD (HIGH PBN+IOBUF), A  
OUT (HIGH PBN), A  
ENDM
```

と変更します。このマクロの呼び出し方は **IOSET** と全く同じです。ただし、その動作はポートを **IN** によって読み取るのではなく、**LD A,** でメモリ内のしかるべきアドレスから持ってきて目的のビットをセットしてその番地へ帰します。さらに、これと同じデータを目的のポートへ出力します。

この方法はビット制御の出力ポートが I/O ポートのうち大部分を占めているときに適しています。また、RAM エリアに余裕があればこの方法で十分です。では、もしビット制御の出力ポートがポート 0 とポート 255 で、RAM エリアが 256 バイト使えない場合はどうすればよいでしょうか。それには **IOBUF+1** から **+254** までの不使用番地を他の用途に回せばよいでしょうが、その後でポート 100 あたりを追加するような時は困るハメになりそうです。

そこで、ポート番地の他にそのポートが RAM 上のどの場所に置かれているかを知るための数値 **PBF**(Port BuFfer)を導入します。このとき、もし直接 16 ビットのアドレス値を

——<図 3.1> IOSET2 が必要とする RAM エリア (最大 I/O ポートが 255 のとき) ——



PBF で表現すれば簡単ですが、**PBN** と **PBF** を指定しないと **IOSET** のようなマクロは使えないようになります。また、ひとつのビットを単一シンボルで表すという手法がくずれてしまいます。もちろん、**PBNDEF** も、**PBN** と **PBF** を定義するように変更しなければなりません。

ところで、今、ビット制御のポートが比較的少ない場合を問題にしていますから、ついでにこの数を **31 ポートまでと限定** したとします。これはポート番地の範囲ではなくあくまでもビット制御出力ポートの総数とします。この程度の量で足りる用途も多いとしてこれで考えてみます。

これまでの **PBN** は、下のバイトのうちの下3ビットだけしか使っていません。上のバイトはポート番地ですから、すでに空きビットはありません。つまり、**下のバイトの上5ビットが常に0** になっているのです。これを利用しない手はありません。

これを実現するには、**PBNDEF** と **IOSET2** を変更しなければなりません。まず、**PBNDEF** では、そのポートが RAM コピーを必要とするか、ただビット名を **PBN** 形式で決めるだけなのかを指定する方法が用意されなければなりません。この機能がないと、**PBNDEF** で定義されたポートは、すべて RAM を使用することになります。もともと、読み取れる出力ポートを含めても 31 ポート内に納まり、しかもその程度に RAM を使用するのが差し支えなければすべて RAM を使用してもかまいません。すべてが RAM を使用するとすれば、**IOSET** も条件判断なしで定義できます。

〈図 3.2〉 PBF 使用のメモリとポートの対応

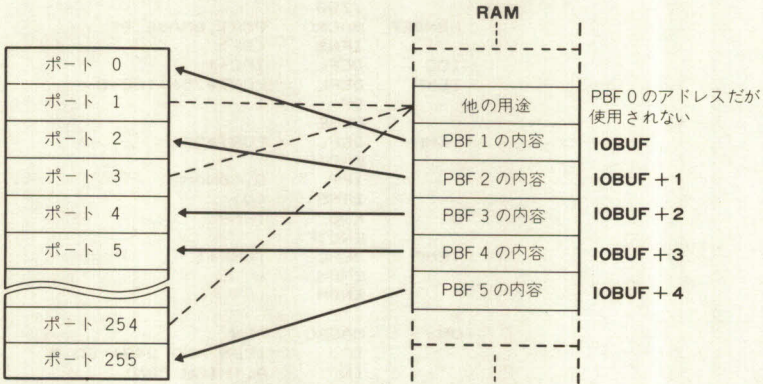


図 3.2 は、この方法でのポートと RAM の対応関係を示しています。図 3.1 に比べて必要な分だけ RAM を使用するのでエリヤの無駄はありません。

この方法に対応するマクロ定義とその呼び出し例のリストが図 3.3 です。PBNDEF では第 3 パラメータの有無を IFNB で調べ、もし空でなければ RAM を使用するポートと判断してメモリ・エリヤを DS 1 で取ると同時に PBF のカウンタ IOC を下のバイトの上 5 ビットに加えます。もし、第 3 パラメータが空なら、これまでの PBN と同じ値になるようにしてあります。IRP~ENDM までの定義は変わりません。

一方、これを参照してビットをセットするマクロは、RAM から読み出してセットするのか、I/O ポートから読み取ってもよいのか判断しなければなりません。このために PBF 値が 0 (以前の PBN と同じ) の場合は直接 I/O ポートを読むようにします。図 3.3 ではこのマクロを ON という名で定義しています。PBF はビット 7~3 の 5 ビットに入れるために、PBNDEF では * 8 され、ON では /8 で元に戻しています。IOBUF-1 の -1 は PBF=0 を無効にするために一番地が無駄になるのを防ぐものです。PBN や PBF は実行時のオブジェクト・コード上ではすべて元の値(ポート番地、ビット番号、メモリ・アドレス)に復元されている点に注意してください。PBN の値はシンボル・テーブル上には図 3.4 のフォーマットでリストされています。

〔例題⑩〕 図 3.3 では RAM の番地のオフセット値を IOC というアセンブル変数でカウントしているが、このカウンタは最初に 0 にしなければならない。カウンタを使用せずに IOC と同じ値を作るにはどうすればよいか。

〔解答例〕 \$-IOBUF+1 を用いる。IOC という変数は不要になる。

〈図 3.3〉 RAM 対応 PBN の使用例

```

      .Z80
PBNDEF MACRO PORT,BNAME,BF
      IFNB <BF>
      IOC DEFL IOC+1
      TEMP DEFL PORT*256+IOC*8
      DS 1
      ELSE
      TEMP DEFL PORT*256
      ENDIF
      IRP Q,<BNAME>
      IFNB <Q>
      Q EQU TEMP
      ENDIF
      TEMP DEFL TEMP+1
      ENDM

;
ON MACRO PBN
      IF (PBN AND 248) EQ 0
      IN A,(HIGH PBN)
      SET LOW PBN,A
      OUT (HIGH PBN),A
      ELSE
      LD A,((PBN AND 248)/8+IOBUF-1)
      SET 7 AND PBN,A
      LD ((PBN AND 248)/8+IOBUF-1),A
      ENDIF
      ENDM

;
      ASEG 0
      IOC DEFL 0
      ORG 8000H

IOBUF:
PBNDEF 3,<ONE,TWO,THREE>,B
      DS 1
PBNDEF 5,<RED,GREEN,BLUE>
PBNDEF 15,<TEN,TWENTY>,B
      DS 1

;
      CSEG
      ON RED
      IN A,(HIGH RED)
      SET LOW RED,A
      OUT (HIGH RED),A
      ON TWO
      LD A,((TWO AND 248)/8+IOBUF-1)
      SET 7 AND TWO,A
      LD ((TWO AND 248)/8+IOBUF-1),A
      OUT (HIGH TWO),A
      ON TWENTY
      LD A,((TWENTY AND 248)/8+IOBUF-1)
      SET 7 AND TWENTY,A
      LD ((TWENTY AND 248)/8+IOBUF-1),A
      OUT (HIGH TWENTY),A
      END

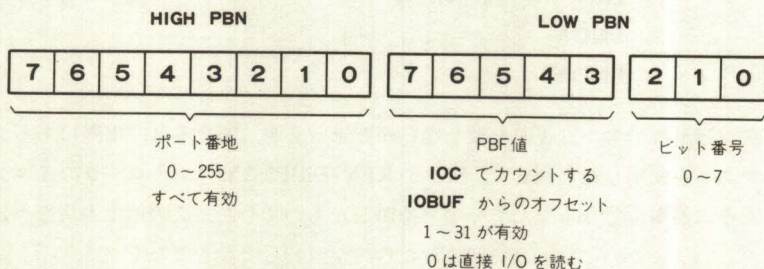
Macros:
ON PBNDEF

Symbols:
0502 BLUE 0501 GREEN 8000 IOBUF
0002 IOC 0308 ONE 0500 RED
0F12 TEMP 0F10 TEN 030A THREE
0F11 TWENTY 0309 TWO

```


図 3.3 では **ON** のマクロしか定義していませんが、当然 **OFF** も同様に定義できます。また、1 行で何ビットかをまとめて **ON** できるような図 2.28 の方式も使えます。**PBNDEF** や **ON** のマクロ定義はずい分変わりましたが、呼び出し方法がほとんど (**ON** の方は全く) 変わっていない点も重要です。

〈図 3.4〉 RAM 対応 PBN 値のビット構成



3.2 マルチ入出力で周辺 LSI をイニシャライズ

周辺用 LSI にも高度な機能を持ったものが作られています。その多くは内部に持っているコントロール・レジスタやステータス・レジスタを同じ番地に重ねています。重ねる理由はアドレス線を多く使用するとピン数が増える(か逆に機能を減らす)ことになり、I/O マップも多くを占有されてしまうからです。

レジスタを重ねて同一の番地にした結果、連続して同じ番地に数バイトを出力したり、レジスタ番号を書き込んでからその内容を読み取る必要が出てきます。通常は、

```
LD    A, 80H
OUT   (SIOAC), A
LD    A, .....
OUT   (.....), A
```

の繰り返しが続きます。これを同一のポートに対する出力を 1 行で表現できるマクロを使用すればスッキリして見やすくなります。

3.2.1 多バイト連続出力用マクロ

このマクロの呼び出し形式は第 1 パラメータに出力したいポート番地を、第 2 パラメー

タに出力したいデータの集合を与えることにします。

```

MOUT      MACRO  PN, DATA
            IRP    Q, <DATA>
            LD      A, Q
            OUT     (PN), A
            ENDM
            ENDM

```

このマクロは単純ですから説明を要しないかと思います。図 3.5 は、実際にあるシステムでこのマクロを使用した実例です。SIO や KEY-DISPLAY コントローラのイニシャライズがこんなに簡単にできるなんて……と感激したものでした。この例で大切な点は、マクロ呼び出しのデータの中に () で囲まれたものが混じっていることです。

マクロ **MOUT** の中の **IRP** の仮パラメータ **Q** が **LD A** の第 2 オペランドですから () が出て来てもその通り、意図通りに展開されます。すなわち、44 行目の (**BAURAT**) はイニシャライズ・データをイミディエイトでなくメモリ・アドレス **BAURAT** から取り込むことを意味しています。サブルーチン方式では同一書式の中にデータを渡したりアドレスを渡したりすることは不可能です。マクロ表記の柔軟性をよく示しています。

3.2.2 読み取るレジスタ番号を出力するマクロ

多くのステータス・レジスタの中のひとつを指定するのに、まずレジスタ番号を出力してから読み取る方式の LSI (Z80 SIO など) を使用する時に使うマクロです。

```

MINP      SIOC, 5

```

のように呼び出します。その定義は、

```

MINP      MACRO  PORT, REG
            LD      A, REG
            OUT     (PORT), A
            IN      A, (PORT)
            ENDM

```

となります。

—〈図 3.5〉 多バイト連続出力用マクロ **MOUT** の使用例—

```

1:  IODEF  0E0H,<CTC0,CTC1,CTC2,CTC3>
2:  IODEF  0E4H,<SIOD,SIOC,SIOB,SIOV>
3:  IODEF  0E8H,WATC
4:  IODEF  0ECH,<NUI,NUO,DOG,NCUM,KBD,KBC>
5:  IODEF  0F4H,<RECD,RECC,RECS,RECM,TRIGPO>
6:  ;
7:  ;****  CONSOLE KEY DEFF
8:  IODEF  10,<KA,KB,KC,KD,KE,KF>
9:  IODEF  27,<KW,KI,KN,COMMA,KRET>

43: ;****  PORT INITIALIZE
44: MOUT    CTC0,<VECCTC,7,(BAURAT)>
45: MOUT    CTC1,<39,96>
46: MOUT    CTC3,<135,(RECRAT)>
47: MOUT    SIOV,<2,VECSIO>
48: MOUT    SIOC,<1,0,4,32,6,0,7,126>
49: MOUT    KBC,<8,57,64,96,90H,160,0D3H,-1>
50: MOUT    NCUM,130 ;C,A:OUT B:IN MODE 0
51: MOUT    NUO,0 ;S-BY
52: MOUT    DOG,<3,0> ;S-BY OF T-HOLD
53: MOUT    RECM,0BH ;A,B OUT MODE 1 C4,5 IN
54: MOUT    RECC,0
55: MOUT    RECD,32

```

このマクロは正常に働きますが、レジスタ 0 を読む時には 0 を出力する必要がないのに **LD** と **OUT** を消すことができません。

〔例題⑱〕 **MINP** をレジスタ 0 が指定された時には **LD** と **OUT** が作られないように変更せよ。

〔解答例〕 **LD** と **OUT** を **IF** と **ENDIF** で囲む。

```

IF      REG NE 0
LD      A, REG
OUT     (PORT), A
ENDIF

IN

:
```

3.3 マクロ定義もマクロで!

RAM のエリヤ確保とシンボル定義のためのマクロを 2.9.2 節で定義しています。図 2.27 ではこのための 4 つのマクロを定義する例を示しました。ところで、この 4 つのマクロはよく似ています。**DS1** が 2～4 に変化するだけでその他は全く同じです。

同じ繰り返しを簡単に表現するのがマクロの機能であれば、マクロ定義をする時にもその機能が使えてもよいはずですが、これはマクロ定義のネスティングです。通常はネスティングは呼び出し段階で使用しますが、このようにマクロ定義でのネスティングはあまり例がありません。ただ、マクロ機能を自在に操る上ではマクロ定義のネスティングもよく理解しておかなければなりません。

図 3.6 は図 2.27 と同じ 4 つのマクロ定義を、マクロ定義用のマクロ **QQQ** を 4 回呼び出すことで実現しています。その 4 回は **IRP** でマクロ名を 4 つ与える方法で起動します。4 行目の **MACRO** は **QQQ** をマクロとして定義するためのものですが、5 行目の **MACRO** はこの時点では **MACRO** という文字のならばにしかすぎません。4 行目の **MACRO** が、5 行目の **JJ** から 9 行目の **ENDM** までをマクロの内容として定義し、10 行目の **ENDM** で **QQQ** が完結します。

〈図 3.6〉マクロ定義でネスティングを用いた例

```

1:      .ZB0
2:      .LALL
3:  Z1   DEFL      0
4:  QQQ  MACRO    JJ,LL
5:  JJ   MACRO    KK
6:      IRP      XX,<KK>
7:  XX:   DS      LL
8:      ENDM
9:  ENDM
10: ENDM
11:      IRP      K,<BYTE,WORD,TRIP,QUAD>
12:  Z1   DEFL      Z1+1
13:      QQQ      K,%Z1
14:      ENDM
15:
16:      BYTE      <B1,B2,B3,B4>
17:      WORD      <ADRS1,ADRS2,ADRS3>
18:      BYTE      <Y1,Y2,Y3>
19:      TRIP      <DATA,DATB,DATC,DATY,DATZ>
20:      QUAD      <PAR1,PAR2>
21:      WORD      <POINT1,POINT3>
22:  DATEND EQU      $
23:      END

```


マクロ定義の段階で、**ENDM**には番号も名前もつけてなくても **ENDM** の相棒が現れた数だけ無視され、自分の相棒が現れた時にはじめて定義が完了するようになっています。

13 行目で **QQQ** が呼び出された時には、その場所に 5 行目から 9 行目までの文字のならばが展開されます。しかも、それが **IRP** の中からですから **IRP** のパラメータの数だけ展開されることになります。この展開のときに、はじめて 5 行目にあった **MACRO** という文字列がマクロ定義の命令として生きます。このようにして **IRP** で与えた 4 つのパラメータ **BYTE~QUAD** を名前として持つマクロが定義されます。図 3.7 ではこの展開過程がよくわかります。

よく似たマクロをいくつか定義したい時は、通常はマクロ呼び出しのネスティングを使用します。マクロ定義をネスティングするメリットはどこにあるでしょうか。それはマクロ展開時間が短くなることと、書く行数が少なくてすむことの二点です。呼び出しでのネスティングでは、4 つのマクロ名を **MACRO** の行に書かないわけには行きません。これを書けば中身と **ENDM** と合わせてひとつ当たり 3 行で合計 12 行が必要です。それと、その各マクロから呼び出される共通のマクロと合計 5 つのマクロを直接定義しなければなりません。図 3.6 では 12 行でマクロ定義をすべて完了しています。

スピードについては、呼び出しのネスティングでは、毎回のマクロ呼び出しに際してさらにその中から別のマクロをさがしますから当然時間がかさみます。マクロ定義において複雑な動きをしても、定義は 1 回だけであり、トータルの時間では呼び出し時の方が効いてきます。

この例ではデータ・エリアに **DS** を作るだけですから、マクロ定義を保持するためのメモリ(アセンブラが使用する作業用メモリ)は少なく問題になりませんが、もし内容が 90 行似ていて 10 行が違っているマクロを 10 種類くらい定義する時は、作業エリアを大きく取るために、呼び出しネスティングにするべきです。アセンブラは作業用メモリが少ないと、仮に足りなくなるようなことがなくともスピードが下がります。

【例題⑳】 図 3.6 で、5 バイト定義用マクロ **QUIN** と 6 バイト定義用の **HEXA** を追加するには、どこをどのように変えればよいか。

【解答例】 11 行目の **QUAD** のあとに、

QUAD, QUIN, HEXA>

を追加すればよい。バイト数は **Z1** がカウントされて自動的に 5 バイトと 6 バイトのエリアが定義される。

〈図3.7〉 図3.6の展開過程

			.Z80	
			.LALL	
0000		Z1	DEFL	0
		QQQ	MACRO	JJ,LL
		JJ	MACRO	KK
			IRP	XX,<KK>
		XX:	DS	LL
			ENDM	
			ENDM	
			ENDM	
			IRP	K,<BYTE,WORD,TRIP,QUAD>
		Z1	DEFL	Z1+1
			QQQ	K,%Z1
			ENDM	
0001	+	Z1	DEFL	Z1+1
	+		QQQ	BYTE,%Z1
	+	BYTE	MACRO	KK
	+		IRP	XX,<KK>
	+	XX:	DS	1
	+		ENDM	
	+		ENDM	
0002	+	Z1	DEFL	Z1+1
	+		QQQ	WORD,%Z1
	+	WORD	MACRO	KK
	+		IRP	XX,<KK>
	+	XX:	DS	2
	+		ENDM	
	+		ENDM	
0003	+	Z1	DEFL	Z1+1
	+		QQQ	TRIP,%Z1
	+	TRIP	MACRO	KK
	+		IRP	XX,<KK>
	+	XX:	DS	3
	+		ENDM	
	+		ENDM	
0004	+	Z1	DEFL	Z1+1
	+		QQQ	QUAD,%Z1
	+	QUAD	MACRO	KK
	+		IRP	XX,<KK>
	+	XX:	DS	4
	+		ENDM	
	+		ENDM	
			BYTE	<B1,B2,B3,B4>
	+		IRP	XX,<B1,B2,B3,B4>
	+	XX:	DS	1
	+		ENDM	
0000'	+	B1:	DS	1
0001'	+	B2:	DS	1
0002'	+	B3:	DS	1


```

0003'      +      B4:      DS      1
                                WORD  <ADRS1,ADRS2,ADRS3>
      +      IRP      XX,<ADRS1,ADRS2,ADRS3>
      +      DS      2
      +      ENDM
0004'      +      ADRS1: DS      2
0006'      +      ADRS2: DS      2
0008'      +      ADRS3: DS      2
                                BYTE  <Y1,Y2,Y3>
      +      IRP      XX,<Y1,Y2,Y3>
      +      DS      1
      +      ENDM
000A'      +      Y1:      DS      1
000B'      +      Y2:      DS      1
000C'      +      Y3:      DS      1
                                TRIP  <DATA,DATB,DATC,DATY,DATZ>
      +      IRP      XX,<DATA,DATB,DATC,DATY,DATZ>
      +      DS      3
      +      ENDM
000D'      +      DATA: DS      3
0010'      +      DATB: DS      3
0013'      +      DATC: DS      3
0016'      +      DATY: DS      3
0019'      +      DATZ: DS      3
                                QUAD  <PAR1,PAR2>
      +      IRP      XX,<PAR1,PAR2>
      +      DS      4
      +      ENDM
001C'      +      PAR1: DS      4
0020'      +      PAR2: DS      4
                                WORD  <POINT1,POINT3>
      +      IRP      XX,<POINT1,POINT3>
      +      DS      2
      +      ENDM
0024'      +      POINT1: DS      2
0026'      +      POINT3: DS      2
0028'      +      DATEND EQU      $
                                END

```

Macros:

BYTE

QQQ

QUAD

TRIP

WORD

Symbols:

0004'	ADRS1	0006'	ADRS2	0008'	ADRS3
0000'	B1	0001'	B2	0002'	B3
0003'	B4	000D'	DATA	0010'	DATB
0013'	DATC	0028'	DATEND	0016'	DATY
0019'	DATZ	001C'	PAR1	0020'	PAR2
0024'	POINT1	0026'	POINT3	000A'	Y1
000B'	Y2	000C'	Y3	0004'	Z1

3.4 パラメータの省略時解釈

2.9.3 節で **PBN** の利用法として **WHEN** というマクロを定義しています。そして宿題として第2パラメータの **Z** または **NZ** を **ON/OFF** と書けるように定義するようにとあります。これをやってみましょう。それには、**IN** と **BIT** の2行はそのまま **JP** の1行を、

```
IFIDN  <POL>, <ON>
JP      NZ, ADS
ELSE
JP      Z, ADS
ENDIF
```

とこのように変更すればよいのですが、おかしいことにここには **OFF** という文字は全く出てきません。それでも

```
WHEN    LOCK, OFF, SHORI 1
```

として呼び出せば確かに **JP Z, ...** が作られますから宿題の題意にはかなっています。それでは、

```
WHEN    LOCK, , SHORI 1
```

として第2パラメータを空にしたらどうでしょうか。これでも実は **OFF** と同じ結果になります。当然、

```
WHEN    LOCK, ?, .....
```

と書いてもやはり **OFF** と同じです。つまりは **ON** 以外はすべて **OFF** と同じです。

ところで第3パラメータを省略してしまったらどうなるでしょうか。

```
WHEN    LOCK, ON
```

これでは **JP NZ** , となってエラーになります。第3パラメータを省略した時には、このマクロ命令でループしてくれると便利です。しかし、

〈図 3.8〉 パラメータを省略したときの解釈例

				WHEN	.ZB0 MACRO IN BIT IFB IFIDN JP ELSE JP ENDIF ELSE IFIDN JP ELSE JP ENDIF ENDIF ENDM	PBN,POL,ADS A,(HIGH PBN) LOW PBN,A <ADS> <POL>,<ON> NZ,\$-4 Z,\$-4 <POL>,<ON> NZ,ADS Z,ADS
0503				;		
0000'				LOCK	EQU	503H
0000'				STT:	WHEN	LOCK,ON,PPP
0000'	DB 05	+			IN	A,(HIGH LOCK)
0002'	CB 5F	+			BIT	LOW LOCK,A
0004'	C2 0008'	+			JP	NZ,PPP
0007'	00				NOP	
0008'				PPP:	WHEN	LOCK
0008'	DB 05	+			IN	A,(HIGH LOCK)
000A'	CB 5F	+			BIT	LOW LOCK,A
000C'	CA 0008'	+			JP	Z,\$-4
					WHEN	LOCK,ON
000F'	DB 05	+			IN	A,(HIGH LOCK)
0011'	CB 5F	+			BIT	LOW LOCK,A
0013'	C2 000F'	+			JP	NZ,\$-4
					WHEN	LOCK,,STT
0016'	DB 05	+			IN	A,(HIGH LOCK)
0018'	CB 5F	+			BIT	LOW LOCK,A
001A'	CA 0000'	+			JP	Z,STT
				;		
					END	

〈図 3.9〉 **DJNZ** を使った **WAIT** におけるループ回数と時間の関係

タイム 値	実行クロック数	実行時間 μs	カバー範囲 μs
0	3330	1332.0	0~2
1	15	6.0	3~8
2	28	11.2	9~13
3	41	16.4	14~18
4	54	21.6	19~24
5	67	26.8	25~29
255	3317	1326.8	1325~1329

(クロック 2.5MHz のとき)

LD B, タイム値
DJNZ \$
最も簡単な時間待ち

WHEN LOCK, ON, \$

と書くと、このマクロ命令でループするのではなく、**JP NZ, \$** となって **JP** だけでループしますから永久に抜け出られなくなってしまいます。マクロの中身を知っていれば、これは当然**\$-4** でなければならないことがわかります。

そこで、**WHEN** を省略した時、自己ループになるように定義して呼び出した例が図 3-8 のようになります。この定義では、

WHEN LOCK

は、**LOCK** が (だまっていれば **OFF** だから) **OFF** なら、このマクロを再び実行せよ……という意味です。言い換えれば **LOCK** が **ON** になるまで待てというように取れます。

3.4.1 時間待ち用マクロ

最も簡単な時間待ちルーチンは **DJNZ** で作るものです。 **DJNZ** が自己ループに入る前に、レジスタ B にロードした値によってループ終了までの時間(クロック数)が決まります。クロックを数える時間待ちは DMA やインタラプトを使用しているシステムでは正確には出せませんが、何となくこの程度の時間が取ればよいという用途には重宝します。この時間待ちは、B に置く値によって 6 ~ 1332 μs の時間が作れます。この関係を図 3.9 に示します。この表のクロック数は **LD B** の分も含まれています。これをそのままマクロに

して、

```

WAIT      MACRO   TIME
LD         B, TIME
DJNZ      $
ENDM

```

WAIT 5と呼び出すと 26.8 μ s 後に次の命令に進みます。しかし、これでは待ちたい時間とパラメータの値の関係を意識しながら使わなければなりません。できれば μ s を表す数値で書きたいところです。

そこで、アセンブラの計算機能を利用して、LD B を

```
LD    B, 0+(5 * TIME+11)/26
```

と変更します。この式は図 3.9 のカバー範囲の値を書いた時、タイム値を計算してくれます。すなわち、**WAIT 10** と書けば **LD B, 2** となります。

DJNZ だけでは、最大時間が約 1.3 ms で実用上は短すぎます。そこで、ms 単位での時間待ちをマクロ定義しておきたいのですが、同じ定義をするなら単位指定をできるようにした方が便利です。ついでに、使用頻度の高い単位は省略でき、使用頻度の高い時間はその数値も省略できるようにします。

通信制御では μ s 単位で、メカ制御は ms 単位でというシステムで、単位指定や省略指定のマクロは非常に便利です。図 3.10 がその定義および呼び出し展開例です。マクロ定義を変更しなくても、**CONSTT** に **EQU** する値を変えれば、使用するプログラムごとに一定時間の値を変更できます。変更が不要ならマクロの中で数値を書いてしまった方が使いやすくなります。

〔例題②〕 図 3.10 のマクロ定義を変更して、時間の単位に **SEC** を使えるようにせよ。ただし、**SEC** 単位の場合は、最大設定値は 65 (すなわち 65 秒) まででよい。

〔解答例〕 図 3.11 に示す。外のカウンタに BC を使用し、最大 65536 ms まで設定可能にし、その値を **SEC** 単位から 1000 倍して与えている。

```

WAIT      50000    と
WAIT      50, SEC   とは

```

全く同じコードに展開される。

〈図 3.10〉 時間待ちのためのマクロ WAIT

				.ZB0	
		WAIT		MACRO	TIME,UNIT
				IFIDN	<UNIT>,<USEC>
				LD	B,0+(5*TIME+11)/26
				DJNZ	\$
				ELSE	
				IFB	<TIME>
				LD	C,CONSTT
				ELSE	
				LD	C,TIME
				ENDIF	
				LD	B,191
				DJNZ	\$
				DEC	C
				JR	NZ,\$-5
				ENDIF	
				ENDM	
			;		
000A			CONSTT	EQU	10
				WAIT	
0000'	0E 0A	+		LD	C,CONSTT
0002'	06 BF	+		LD	B,191
0004'	10 FE	+		DJNZ	\$
0006'	0D	+		DEC	C
0007'	20 F9	+		JR	NZ,\$-5
				WAIT	300,USEC
0009'	06 3A	+		LD	B,0+(5*300+11)/26
000B'	10 FE	+		DJNZ	\$
				WAIT	5,MSEC
000D'	0E 05	+		LD	C,5
000F'	06 BF	+		LD	B,191
0011'	10 FE	+		DJNZ	\$
0013'	0D	+		DEC	C
0014'	20 F9	+		JR	NZ,\$-5
				WAIT	100
0016'	0E 64	+		LD	C,100
0018'	06 BF	+		LD	B,191
001A'	10 FE	+		DJNZ	\$
001C'	0D	+		DEC	C
001D'	20 F9	+		JR	NZ,\$-5
				END	

〔宿題〕 17行目に **WAIT** で自己呼び出しとなっている。どのような条件でネスティングが終結するか？

 <図 3.11> 例題②の解答

```

1:      .Z80
2:  WAIT  MACRO    TIME,UNIT
3:      IFIDN    <UNIT>,<USEC>
4:      LD      B,0+(5*TIME+11)/26
5:      DJNZ    $
6:      ELSE
7:      IFIDN    <UNIT>,<SEC>
8:      LD      BC,TIME*1000
9:      ELSE
10:     IFB      <TIME>
11:     LD      BC,CONSTT
12:     ELSE
13:     LD      BC,TIME
14:     ENDIF
15:     ENDIF
16:     PUSH    BC
17:     WAIT    994,USEC
18:     POP     BC
19:     DEC     BC
20:     JR      NZ,$-7
21:     ENDIF
22:     ENDM
  
```

3.5 マクロ内部で定義、参照されるマクロ名は **LOCAL** にできる

大きなプログラムをアセンブラ・レベルで記述するときは、シンボル名がダブらないようにするのに苦労します。このことはマクロ名についても当てはまります。通常のシンボルについては、マクロ内で参照されるラベルをローカル化することで、一般的な名称とダブる可能性は減少します。マクロ名についても、システム上で常用マクロのファイルが別になっていて、さらに外からは見えない部分でマクロのネスティングが行われている場合、どのような名前がつけられているのか、作った本人でも時間が経つと忘れがちです。

頭文字を限定したり、文字数を変えてみたりして重複を避けるのが決まり手ですが、煩わしいものではありません。そこで、特定のマクロ内でしか呼び出さないマクロは、その中で定義して **LOCAL** 宣言が適用できないかとやってみたところ、マクロ名についても正しく動作しました。マクロ名を **LOCAL** 指定すると、そのマクロのソース・プログラム上の名前は、そのマクロ内でのみ重複しないようにすればよく、名前の苦労は激減します。

LOCAL 化されたマクロの名前は、他のシンボルの場合と同じく、..**0000** から始まる下4桁が16進の文字になっている記号になります。マクロ名とその他のシンボルは通し番

号になり、区別はされません。結果として、どのような記号がマクロ名につけられたかについては、リストの Macros の欄に出力されるので確認はできます。図 3.12 にマクロを **LOCAL** にした例を示します。

3.6 マクロ内からサブルーチンと呼ぶ

これまでのマクロ定義は、単独のものとマクロ内でマクロ呼び出しを行うもの、そしてマクロ内でマクロ定義を行うものなどがありましたが、生成される機械語コードにはマクロ定義されたもの以外に飛び出すものはありませんでした。これは例として挙げているものが簡単な処理しか行っていないからです。ところが、実際のプログラムではかなり長い処理もマクロ呼び出しでパラメータによる柔軟な対応能力を持たせたくります。

このようなとき、その長い処理をすべてマクロの中で定義していたのでは毎回毎回大量のプログラム・メモリを費やしていくことになります。これを避けるには処理のうち **パラメータを変えても変化しない部分をサブルーチン化**して、マクロの外に書いておき、マクロ展開時には **変更部分だけ作り出して**、共通部分はサブルーチンの **CALL** 命令にしてしまいます。また、処理内容が全く異なるものをひとつのマクロで扱いたいならば、**パラメータによって呼び出すサブルーチンを変更する**方法も使えます。

〈図 3.12〉 マクロ名の **LOCAL** 定義

				TEST	.LALL MACRO LOCAL LMACRO ; ナイフ マクロ LMACRO MACRO DB 'ABC' ENDM LMACRO RET ENDM
				;	TEST
				+	..0000
				+	MACRO
					DB 'ABC'
					ENDM
				+	..0000
0000'	41	42	43	+	DB 'ABC'
0003'	C9			+	RET
					END
Macros:					
..0000				TEST	

図 3.13 はマクロ定義の中に **CALL** を使っている例です。このサブルーチンは 2 バイトしかありませんが、この 16 ビット加算がもし **乗算であってもマクロ展開あたりのバイト数は全く変わらない**点に注意してください。もちろん乗算であればサブルーチンは大きくなりますが、サブルーチンがマクロ定義からはずされていますからマクロ呼び出しにかかわらず 1 度だけ書かれているわけで、**展開の都度増えていく分を節約**できます。

このマクロの中身は **LD, LD, CALL, LD** という形式になっていますが、これはマクロを使わないで多くのサブルーチン処理を呼び出すときの典型的パターンです。この典型的パターンをそのままマクロ化したのが図 3.13 であり、書式の上では見やすく一行に納まっています。

マクロ内で **CALL** を使用するのは必ずしも大きなルーチンのメモリ節約ばかりではありません。数バイトのデータ・ブロックを扱うときに **INC HL** が連続して何個かずつ使用されるとき、その頻度が高ければたとえ 5 バイトでも **CALL** で 3 バイトにすれば 10～20 % のエリヤ節約になるケースもあります。このようなとき、

INC	HL	}	必要な数までならべる
:			
INC	HL		
INCHL:	RET		

〈図 3.13〉 マクロ定義に **CALL** を使った例

				.Z80	
			ADDW	MACRO	P1,P2,P3
				LD	HL,(P1)
				LD	DE,(P2)
				CALL	ADDW
				LD	(P3),HL
				ENDM	
0000'	19		ADDW:	ADD	HL,DE
0001'	C9			RET	
				ADDW	AAA,BBB,CCC
0002'	2A 000F'	+		LD	HL,(AAA)
0005'	ED 5B 0011'	+		LD	DE,(BBB)
0009'	CD 0000'	+		CALL	ADDW
000C'	22 0013'	+		LD	(CCC),HL
000F'			AAA:	DS	2
0011'			BBB:	DS	2
0013'			CCC:	DS	2
				END	
Macros:					
ADDW					

という終わりに名前がついたサブルーチンを用意しておいて、HL を **n** だけ **INC** したいとき、

```
CALL INCHL-n
```

として呼び出せば目的は達せられます。

しかし、よく考えてみれば **3** 回までは直接 **INC HL** を書いた方が速くなりますから、その判断をプログラマが行わなければなりません。そこで、

```
INCHL    MACRO    CNT
          IF      CNT GT 3
          CALL    INCHL-CNT
          ELSE
          REPT     CNT
          INC     HL
          ENDM
          ENDIF
          ENDM
```

とマクロ化します。これで HL を何個インクリメントしても 3 バイトしか食われません。サブルーチン自身も、**INC HL** をならべなくても **REPT** で必要数作れば手数はかかりません。

この方法では、**INCHL 10** 程度まではよいとして、**INCHL 100** を使うためにはサブルーチンも 100 個の **INC HL** を並べなければなりません。これではメモリ・エリアも無駄なばかりでなく、実行時間もかかります。そこで **INCHL 8** 以上は **ADD HL** で計算する別のサブルーチンにしてみます。

```
IF CNT GT 7
LD    BC, CNT
CALL  INCHL8
ELSE
:
```

ところがこれでは **CALL** にする価値はなくなり、直接 **ADD HL, BC** の方が 4 バイト

〈図 3.14〉 16ビット・レジスタの INC と DEC

レジスタ 動作	HL	BC	DE	IX	IY	単位
INC	42	50	46	46	46	クロック
DEC	50	66	58	110	110	クロック
INC	6	8	8	7	7	バイト
DEC	8	12	10	16	16	バイト

INC DEC } の数	クロック数	
	HL,BC,DE	IX,IY
1	6	10
2	12	20
3	18	30
4	24	40
5	30	50
6	36	60
7	48	70
8	54	80
9	60	90
10	66	100
11	72	110

(a) 加算, 減算による **Push pop** 含む
(命令構成によっては改善の余地はある)

(b) **INC** または **DEC** による

で済み, しかも速くなります。4 バイト必要になるのはまだよいとしても, BC も DE も壊せない時は **PUSH** と **POP** で合計 6 バイト必要です。こうなると手詰まりで, マクロ機能上はこれが限度です。

〔例題②〕 実行速度の関係から, **INCHL 8** 以上を別サブルーチンにするように考えた。もし **DECHL** というマクロを定義するとすれば, やはり 8 以上から別ルーチンでよいか。

〔解答例〕 だめ, **DECHL n** を計算するには **SBC** を使わなければならない, その前にキヤリを消す必要もあるので 9 以上とした方がよい。

3.7 一度だけ展開される部分を含むマクロ——再展開防止法

前節では, マクロ展開中に **CALL** が使用される例について説明しました。この方法が長い処理において有利なことは確かですが, 唯一とつ困るのは同一目的のためにマクロ定義とサブルーチンをペアで管理しなければならないことです。もしマクロ定義とサブルーチンをひとつのファイル中に入れておいて, メイン・プログラムにインクルードしたとすれば, すべてのサブルーチンがオブジェクト・コードとして作られてしまいます。

マクロとサブルーチンが多くなってくると, インクルードした中に不要のサブルーチンが入らないようにファイルを分けたり, 組み合わせを変えるなどの手間がかかります。す

〈図 3.15〉 自マクロの再定義

				.LALL	
				.Z80	
		LD		MACRO	FP,QQ
				INC	B
		LD		MACRO	RR,SS
				ADD	RR,SS
				ENDM	
				ENDM	
				LD	A,0
				INC	B
0000'	04	+		MACRO	RR,SS
		+	LD	ADD	RR,SS
		+		ENDM	
				LD	A,0
0001'	C6 00	+		ADD	A,0
				END	

すべてのサブルーチンを取り入れてもメモリに余裕があれば実害はありませんが、実際には許されることが多いでしょう。

そこで、サブルーチンを扱うマクロでは定石的な手段が用いられます。それはサブルーチンも含めてマクロの中に定義しておき、そのうちの毎回展開する必要のない部分を1度だけしか展開しない方法です。マクロ定義は大きくなりますが、呼び出されたマクロから呼ばれるサブルーチンだけがアセンブルされることになり、メモリの無駄がありません。また、ひとつのマクロ定義だけを管理すればよくなり、無用なトラブルや手違いが減ります。

マクロを一度だけ展開させるには、マクロ定義のときにそうなるように細工が必要です。それにはいくつかの方法が用いられています。

3.7.1 自マクロ再定義による方法

3.3節ではいくつかのマクロ定義を行うためのマクロを説明しました。そのマクロは別のマクロを定義したわけですが、こんどはマクロ定義の中に、そのマクロ自身を定義する**MACRO**が書かれているもので、**自マクロ再定義**と呼んでいます。自マクロだから再定義つまり定義し直すことになるのです。要は、最初に呼び出された時にはサブルーチン全体と、呼び出し部分、パラメータ(ここでは実行時にレジスタに寄せたりするものを指す)設定と受け取り部分を展開し、その展開の中で次回以後はサブルーチンそのものの展開を含

んでいない形に定義し直すわけです。

図 3.15 を見てください。ここでは **LD** という名前で、パラメータ 2 個を受け取るマクロがまず定義されています。その中で再び **LD** を定義する部分が入っていて、展開時にこの定義が有効になります。再定義された結果、マクロ **LD** は **ADD** の 1 行だけとなり、2 回目以降は何度展開されても展開されるのは **ADD** の 1 行です。**INC B** は 2 回目以降永久に展開されません。

そこで、**INC B** の部分にサブルーチン呼び出しとサブルーチンそのものを書いておき、**ADD** の部分にサブルーチン呼び出し部分のみを書いておけばサブルーチン再展開がされないわけです。

ところで、再定義されたマクロの古い方の中身はどうなるのでしょうか。アセンブラによつては古いものの上に新しいものを積み重ねていくものもありますが、**M80** では古いものは残りません。すなわち同じマクロを何万回も定義し直しても、それが原因でメモリ・エリアが足りなくなることはありません。

3.7.2 定義済みフラグによる方法

フラグによる方法はマクロの内容を定義し直さず、展開ずみのフラグをプログラムの先頭ですべて(いくつか使用される場合) 0 にしておき、マクロ内で最初の展開であるか、2 回目以降であるか区別できるようにマクロ展開時にフラグを書き換えるものです。

```

FLAG1      DEFL    0      (プログラムの先頭)
          :
××××      MACRO
          (毎回必要な部分)
          IF      FLAG1 EQ 0
FLAG1      DEFL    1
          (最初のみ必要な部分)
          ENDIF
          ENDM

```

これはわかりやすい方法ですが、難点が 2 つあります。ひとつは **FLAG** のイニシャライズです。この数が増えてくると、そのためにマクロを使うようです。そして **FLAG** に名前をつけなければならない、またまた重複しないマクロ名ゆかりの名前をつけるのに苦勞しま

す。

また、シンボル・テーブルも占有されるなど、要素が増えていないのに名前が増えるのはどうも面白くありません。

〔例題23〕 再定義による場合、単純な方法では毎回使用する部分を2度（最初の定義と再定義）書かなければならない。これを1度の定義で済ませる方法は？

〔解答例〕 再定義と自己呼び出しを並用する。

```

××××  MACRO
      (初回使用)

××××  MACRO  ……(再定義)
      (毎回使用)

      ENDM
××××  ……(再定義されたものを呼び出す)
      ENDM

```

〔例題24〕 フラグによる場合と再定義による場合とどちらが多くのマクロを扱えるか（使用するメモリ量が少ない方がよい）

〔解答例〕 再定義の方。再定義された結果、マクロは毎回使用する部分のみになり、より多くの他のエリアが残っている。フラグによる方法では条件判断によってアセンブル対象からはずしているだけで、マクロそのものは全体をかかえている(M80 以外のアセンブラでは、定義されたマクロを保持する方法がさまざまで、再定義にあたっても古い方を消さないものでは当然再定義方式は不利になる)。

3.8 マクロ名の制限は——シンボルとの重複、命令コードとの重複

一般的には、マクロはマクロ命令としての扱いですから、データのシンボルと一致するケースは少ないと思われますが、フラグ用のアセンブル変数、カウンタ用のアセンブル変数、マクロ内から **CALL** するサブルーチンの入口ラベル、そしてアセンブラ組み込みの疑似命令(.**PRINTX** や **NAME** など)と機械語命令など重複しやすいものです。現に、8080 コードでの疑似命令 **SET** が Z80 の機械語命令と重複しました。

やはり、命令コードは簡潔明瞭が喜ばれます。使用頻度が高いが故にマクロ化するわけですから、その名前がギクシャクすると作業性も下がります。ところで、3.7.1 節では触れませんでした。図 3.15 にはすでに **LD** というマクロ名が使われています。ということは **M80** では機械語と同じコードのマクロ命令が作れることになります。

3.8.1 マクロ名とシンボルの重複

それでは、**LD** をマクロ命令に使ってしまった時、もとの本家 **LD** はどうなるのでしょうか。これは 2 度と使用することはできません。その理由は、マクロは定義できても消す方法が用意されていないからです。筆者は以前から一度マクロ定義された機械語コードを元の本阿弥に戻す方法を考えていましたが、特定の命令以外は無理のようです。特に、**LD** はオペランドによるバリエーションが多すぎて再定義では不可能です。

また、図 3.16 によれば、何と疑似命令 **IF** もマクロ名として使えるのです。しかし、**IF** も **LD** もマクロにしてしまえば元の意味としては使えなくなります。ただし、**IF** については、**IFT** と **COND** の兄弟分が全く同じ意味として解釈できますから、マクロにしてつぶしてしまっても実害はありません。3.4 節の **WHEN** というマクロは **IF** と変更するともっと“**IF**”らしく見えてきます。

というわけで、通常は機械語命令や疑似命令との重複はエラーにはならないが、自主規制して使わない方が無難です。まあ、これらの命令は固定されていますから、ついいうっかりマクロ名に使ってしまうというようなミスは起こらないと思います。マクロ名同士の重複は再定義と見なされてエラーにはなりません。これは十分注意しなければなりません。

さて、一般のシンボルとマクロ名の重複はどうでしょうか。多くのアセンブラではこれ

〈図 3.16〉疑似命令 **IF** もマクロ名として使える

```

; Even if { IF } can be a MACRO name !!
; ... BUT ORIGINAL MEANING IS LOST
;
                .Z80
IF              MACRO   P1
                LD      A,(P1)
                ENDM

                IF      ABC
                LD      A,(ABC)
                EQU     5
                END
0000'          3A 0005          +          IF      ABC
0005          ABC              LD      A,(ABC)
                                EQU     5
                                END

```

らの間で重複を許していません。つまり、マクロ名として定義された名前はラベルや **EQU** で定義するとエラーになります。ところが、**M80** ではマクロ名とラベルや定数との重複を許しています。図 3.13 ではマクロ名とサブルーチンの入口ラベルに同じ **ADDW** を使用しています。マクロ・リストとシンボル・テーブルの両方に **ADDW** が登録されているのが確認できます。もちろん、参照する場合も文法上で判断してマクロとシンボルを混同することはありません。このおかげで、**M80** ではマクロ内からサブルーチンを呼ぶ場合、単一のサブルーチンであればマクロ名と同じ名前にしておけます。このことが特にマニュアルに書いてないのは問題ですが、**M80** は優れたマクロ処理機能を持っていると評価できます。

3.8.2 再展開防止用マクロ

3.7 節では自マクロ再定義とフラグ・チェックの方法について説明しました。これをさらに検討して、フラグを使用しない条件判断の方法を考えてみました。それはサブルーチンの入口名が定義されているかどうかのチェック **IFDEF** を用いる方法です。しかし、これは失敗でいろいろな条件を組み合わせたりしてみてもだめでした。

そこで、特殊な演算子 **TYPE** を使って、条件判断 **IF** と組み合わせで正しい判断ができるようになりました(**TYPE** については 2.5 節、図 2.9 参照)。その構成は、

```

××××      MACRO
            (毎回使用部分)
            IF 20H AND NOT TYPE SNAME
SNAME      EQU    $+3
            ENDIF
            IF    SNAME EQ $+3
            (初回のみ使用部分)
            ENDIF

```

というものです。「まず、毎回使用部分を展開した後、**SNAME**(これはサブルーチンの入口名になる)が定義されているかを **TYPE SNAME** のビット 5 で見ても、定義されていなければ **\$+3** に定義します。この **EQU** はパス 1 の初回でのみ行われます。

ここで条件を閉じて、すぐに **SNAME** の値が **\$+3** と一致するかチェックします。初回では **EQU** したばかりですから当然一致します。2 回目以降は **EQU** されませんからそ

の時の**\$+3**とは一致しません。パス2では**EQU**は行われません(パス1で**EQU**されているから)が、初回は**\$+3**と一致するという事実は変わりません。したがって、パス1と同様の展開結果になります。

プロセスが悪いとパス1とパス2で展開結果が変わり、エラーが発生します。この方法によれば、**SNAME**としてマクロの名前と同じものを使っても正常に動作します。そこで欲を出して、この展開するかどうかのチェック部分をマクロにして1行で書けないものかと考えました。

3.8.3 IF □□とMACROは交差してもよい

しかし、具合が悪いことに、チェックのための4行の中には**IF~ENDIF**と**IF**が含まれています。**ENDIF**はサブルーチンの終わりになるのでマクロの中に入りません。それでもやってみたらうまく行きました。マクロ内の**IF**をマクロ外の**ENDIF**で終結することが可能なのです。通常は**MACRO~ENDM**と**IF~ENDIF**は交差状態にしない方が安心ですが、このような使い方もできるとなると他にも利用法がありそうな気がします。

ついでに、サブルーチンを一度だけ展開する場合、初回だけは生成されるサブルーチンを飛び越すための**JR**か**JP**が必要になるのでこれもまとめて面倒を見たのが図3.17です。マクロ**CHECK**はマクロの中から呼び出される展開チェック用のマクロというわけです。マクロ**TEST**を使って展開例を示してあります。この例では**DB PA**が毎回展開の部分、**DB PA+5**が一度のみ展開されるサブルーチン本体ということになります。

図3.18でもほぼ同じことを**IFDEF**を使ってチェックしていますが、チェック部分に**EXITM**が入っているのでこの部分だけ取り出してマクロ化すると正しく働きません。それは**EXITM**が、そのレベルのマクロを閉じるだけになっているからです(アセンブラによっては、**EXITM**がすべてのマクロを閉じてしまうものもありますが、M80ではそのレベルだけです)。

【例題29】 図3.17ではマクロ名と同じ**TEST**を**EQU**したり**TYPE**で見たりしている。図3.18ではマクロ名とラベルを変えている。これを、もし同一の名前にしたらどうなるか。

 <図 3.17> IF とマクロが交差してもチェック可能なマクロ CHECK

```

                                .Z80
                                .LALL
CHECK MACRO MNAME,EM
MNAME EQU 20H AND NOT TYPE MNAME
                                $+3
                                ENDIF
                                IF MNAME EQ $+3
                                JP EM
                                ENDM
TEST MACRO PA
LOCAL EM ←EMは毎回使うのでLOCALにする
DB PA ←毎回使用部分
1行のみでJPを作成→ CHECK TEST,EM
DB PA+5 ←初回のみ展開されるべき部分
EM:
                                ENDIF
                                ENDM

0000' 01 + TEST 1
+ DB 1
+ CHECK TEST,..0000
+ IF 20H AND NOT TYPE TEST
+ TEST EQU $+3
+ ENDIF
+ IF TEST EQ $+3
0001' C3 0005' + JP ..0000 ←サブルーチン本体を飛び
0004' 06 + DB 1+5 越す
0005' + ..0000:
+ ENDIF
0005' 02 + TEST 2
+ DB 2
+ CHECK TEST,..0001
+ IF 20H AND NOT TYPE TEST
+ TEST EQU $+3
+ ENDIF
+ IF TEST EQ $+3
+ JP ..0001
+ DB 2+5
+ ..0001:
+ ENDIF
END
  
```

〔解答例〕 エラーになる。IFDEFで見ると、マクロ定義されただけで「定義ずみ」となり、1度もEQUされなくなつてADDWを参照することができなくなる。本来ならばマクロ定義用のIFDEFM(たとえば)とシンボル定義用のIFDEFSとに区別されているべきである。

〈図 3.18〉 IFDEF を使った例

```

                                .Z80
                                MACRO   P1,P2,P3
                                LD        HL,(P1)
                                LD        DE,(P2)
                                CALL      ADW
                                LD        (P3),HL
                                IFDEF     ADW
                                IF        ADW LT $
                                EXITM
                                ENDIF
                                ENDIF
                                LOCAL    EM
                                JR        EM
                                ADW:      ADD      HL,DE
                                RET
                                EM:
                                ENDM

                                ;
                                AA:      DS      2
                                BB:      DS      2
                                CC:      DS      2
                                ;

                                ADDW      AA,BB,CC
                                LD        HL,(AA)
                                LD        DE,(BB)
                                CALL      ADW
                                LD        (CC),HL
                                JR        ..0000
                                ADW:      ADD      HL,DE
                                RET
                                ..0000:

                                ADDW      BB,CC,AA
                                LD        HL,(BB)
                                LD        DE,(CC)
                                CALL      ADW
                                LD        (AA),HL
                                ADDW      CC,AA,BB
                                LD        HL,(CC)
                                LD        DE,(AA)
                                CALL      ADW
                                LD        (BB),HL
                                ;
                                END

Macros:
ADDW

```

3.9 ソートもできる——マクロの組み合わせ

2.7.3でIRPCについて説明しました。このとき例としてレジスタ・ペアのPUSHやPOPを1行で表現するマクロを定義しました(図2.20, 図2.21)。この時はレジスタ・ペアをABDHXYの各1文字で表現するためのものでしたが、これをさらに進めて、各文字がどのような順序で指定されてもPUSHされる時とPOPされる時に対応が崩れないようにできるでしょうか。もし可能であれば、かなり複雑な構文解析のようなことまでできることになりそうですが……。

方法はいろいろありましたが、結果的には図3.19に示したものが最も少ないマクロ定義になりました。PUSHとPOPの合計で19行、片方では12行で図2.21のものより少なくなっています。マクロは二重になっていて、実際にPUSHまたはPOPを作り出す部分はTESTPという名前で、4つのパラメータが与えられます。各仮パラメータの関係は、PとRが一致していればQをUするというものです。Qはレジスタ・ペアの正式名称、UはPUSHまたはPOPというわけです。

このTESTPを呼び出す側は、PUSHについていえば最初にIRPがIRPCに対してAとAFを与えます。IRPCは、呼び出し時の実パラメータの文字列の中にAがあればAFをPUSHしてくれるマクロTESTPを文字数の回数だけ呼び出します。IRPCが実パラメータのスキャンを1回終わるとその外側のIRPが、BとBCを与えて同じことを繰り返します。

PUSHとPOPの違いは、1文字表現と正式名称との組み合わせがIRPで展開される順序を逆にしていることです。この方法ではAとAFの組み合わせを書いていますから、この部分を変更すれば同じパターンで全く別の用途にも使えそうです。

展開結果は正しくソートされています。

〔例題②⑥〕 図3.19のマクロ定義の呼び出し時に、

PUSHS...HADAH

と書いたらどうなるか。

〔解答〕 AF, AF, DE, HL, HLと5つのPUSH命令が作られる。

〔例題②⑦〕 同じレジスタを2度以上PUSH, POPしないためにはどのように変更すればよいか。

〔解答例〕 マクロTESTPの3行目U Qの次にEXITMを入れる。

〈図 3.19〉 PUSH と POP を 1 行で表現するマクロ

```

                .Z80
PUSHS          MACRO    REG
                IRP      P,<<A,AF>,<B,BC>,<D,DE>,<H,HL>,<X,IX>,<Y,IY>>
                IRPC     R,REG
                TESTP    P,R,PUSH
                ENDM
                ENDM
                ENDM
TESTP          MACRO    P,Q,R,U
                IFIDN    <P>,<R>
                U
                ENDIF
                ENDM
POPS           MACRO    REG
                IRP      P,<<Y,IY>,<X,IX>,<H,HL>,<D,DE>,<B,BC>,<A,AF>>
                IRPC     R,REG
                TESTP    P,R,POP
                ENDM
                ENDM
                ENDM

                PUSHS    AHDX
0000' F5      +        PUSH    AF
0001' D5      +        PUSH    DE
0002' E5      +        PUSH    HL
0003' DD E5   +        PUSH    IX
                POPS     DXAH
0005' DD E1   +        POP     IX
0007' E1      +        POP     HL
0008' D1      +        POP     DE
0009' F1      +        POP     AF

                PUSHS    ADBYXH
000A' F5      +        PUSH    AF
000B' C5      +        PUSH    BC
000C' D5      +        PUSH    DE
000D' E5      +        PUSH    HL
000E' DD E5   +        PUSH    IX
0010' FD E5   +        PUSH    IY
                POPS     BDAHXY
0012' FD E1   +        POP     IY
0014' DD E1   +        POP     IX
0016' E1      +        POP     HL
0017' D1      +        POP     DE
0018' C1      +        POP     BC
0019' F1      +        POP     AF
                END

```

3.10 文字列の中の1文字を取り出す——IRPCの応用

メモリ内の1バイトを別の番地へ移すマクロを **MOVM** とします。

```

MOVM      MACRO  A1, A2
            LD      A, (A1)
            LD      (A2), A
            ENDM

```

これで、**MOVM ADS1, ADS2** としてメモリ内のデータが移せますが、リテラル・データを移すことはできません。**MOVM 0, ADS2** と書けば、0番地の内容が **ADS2** に入ります。意図していることは0というデータを **ADS2** へ書きたいのですが、

それならマクロ定義の **A1** と **A2** についているカッコを取れば **MOVM 0, (ADS2)** として可能になります。しかし、ここでカッコを書きたくないのです。カッコが目ざわり（カッコわるい）なのです。そこで、実パラメータの最初の文字が数字であればカッコなしの **LD A,** を、数字でなければカッコ付きの **LD A,** を作るようにできればと思います。そこで、**IRPC** の文字分解機能と、**EXITM** の展開中止機能を使います。

2.10 節の宿題で無条件の **EXITM** の効果云々となっていますが、最初の文字の検出がその答です。

```

            IRPC    Q, ABCD
CH          DEFL   '&Q'
            EXITM
            ENDM

```

この **IRPC** は本来4回展開されるべきところが、最初の時に無条件で **EXITM** に出会うので仮パラメータ **Q** に **A** を与えた1回だけで展開を中止します。**CH** の **DEFL** は有効ですから、この例では **CH** は **41H** という値を持っています。すなわち、実パラメータの先頭文字の **ASCII** 値が入ってくるのです。

これを利用すれば数字なら値、文字ならシンボルと考えてアドレスの内容をロードすることができます。図3.20がその定義と展開例です。シンボルと数値の判断はアセンブラ自身も先頭の文字で行っており、16進数のように途中に **A~F** や最後に **H** がつく場合でもアセンブラの判断とこのマクロの判断とは一致します。

〈図 3.20〉 リテラルとアドレスを判断するマクロ **MOV**

```

                                .ZB0
MOV      MACRO      A1,A2
CH       DEFL      '&Q'
                                EXITM
                                ENDM
                                IF      CH GT 58 ; Numer ?
                                LD      A,(A1)
                                ELSE
                                LD      A,A1
                                ENDIF
                                LD      (A2),A
                                ENDM

                                ;
                                ABC:   DS      1
                                BCD:   DS      1
                                ;

                                MOV      53H,ABC
                                LD      A,53H
                                LD      (ABC),A
                                MOV      ABC,BCD
                                LD      A,(ABC)
                                LD      (BCD),A
                                ;
                                END
0000'
0001'

0002'   3E 53      +
0004'   32 0000'   +

0007'   3A 0000'   +
000A'   32 0001'   +

```

別の応用例として、コンソールへ文字列を出力するためのマクロを考えてみます。マクロ名を **MESAG** として、

```

MESAG      メッセージのアドレス
MESAG      'KONNICHIIWA'

```

のような2種類の呼び出し方に対応できるようにしたいので、最初の文字が ``'`` であるかどうかを **IRPC** でチェックします。そこで、

```

MESAG      MACRO      DATA
                                IRPC
                                Q, DATA
CH          DEFL      '&Q'
                                EXITM
                                ENDM
                                IF      CH EQ ' ' ,

```

(リテラルの場合の処理)

ELSE

(アドレスの場合の処理)

ENDIF

•

＜図 3.21＞ 引用符が対になっていないために起こったエラー

[illegible]


```

〔解答例〕      IRPC      Q, 文字列
                CH      DEFL  ' &Q '
                ENDM

```

要するに全部展開すればよい。最後に残って出てくるのが最後の文字だから。

〔宿題〕 **LDIR** 命令は強力な命令だが、その場で起動するには各レジスタに値を与えるのに3行必要になる。そこで **LDIR** をマクロにして、

```
LDIR    HLの値, DEの値, BCの値
```

のように表現したい。各パラメータは省略可能とし、省略した時はレジスタのロードそのものをなくする。もしすべて省略した時には、**LDIR** のみ書くことになり、本来 **LDIR** と全く同じ内容になる。このように呼び出せるマクロ **LDIR** を定義せよ。

3.11 逆アセンブル防止用マクロ

プログラム保護に関する法律も検討されていますが、自己防衛対策も無駄ではありません。ソース・プログラムのレベルでは、ハードウェアに依存する部分やノウハウの含まれている部分をマクロに定義し、公表するのはシステム上の動きがわかるだけのマクロ呼び出し部分のみにすれば簡単にコピーできません。リストが必要であればマクロ展開をリストしないようにもできます。マクロ定義部は当然リストしないようにしておきます。

しかし、実際に作られたプログラムがROMやファイルで実行可能になっている場合には、そのROMからコピーが作れます。また、逆アセンブルして解読し、順序を入れ変えたりして一見コピーでないように見せる手もあります。そっくりコピーされるのは仕方ないとしても、逆アセンブルが防止できれば少しは役に立つでしょう。

とはいっても、そのために毎回頭をひねっていたのでは大変ですからマクロ命令を作ってケムに巻こうというわけです。その中身は一般に知られた方法ですが、これがマクロになっていると頻繁に入れることができ、効果が上がります。その分、メモリ・エリアが喰われる点は負担しなければなりません。方法は **JR** や **JP** の無条件分岐命令の後に2～4バイト命令の命令コードだけを入れるものです。

〈図 3.22〉 プログラム保護のためのマクロ **JMR, JMP**

```

                                .Z80
                                MACRO   ADS
                                DB       18H, ADS-$-1, 21H
                                ENDM
                                JMP      MACRO   ADS
                                DB       0C3H
                                DW       ADS
                                DB       3AH
                                ENDM

                                ;
                                STT:    LD      A, 5
                                JMR      ABC
                                DB       18H, ABC-$-1, 21H
                                ABC:    LD      BC, 500
                                JMP      BCD
                                DB       0C3H
                                DW       BCD
                                DB       3AH
                                ADD      HL, BC
                                BCD:    JP      STT
                                ;
                                END
0000'   3E 05
0002'   18 01 21      +
0005'   01 01F4      +
0008'   C3           +
0009'   000D'        +
000B'   3A           +
000C'   09
000D'   C3 0000'
                                BCD:    JP      STT
                                ;
                                END

```

〈図 3.23〉 図 3.22 を逆アセンブルした例

```

L100,10F
0100 LD    A,05
0102 JR    01
0104 LD    HL,F401
0107 LD    BC,0DC3
010A NOP
010B LD    A,(C309)
010E NOP
010F NOP
0110

```

マクロ名に **JR** と **JP** をそのまま使いたいところですが、そうするとすべての **JR**, **JP** が 1 バイト余分にメモリを喰うので、プログラマがコントロールできるように **JMR** と **JMP** にしました。そのマクロ定義と展開例が図 3.22 です。また、これを逆アセンブルしたのが図 3.23 に示してあります。この場合は、かなりよくできた例で、**逆アセンブルからは元のソース・コードの見当が付きません**。しかし、よく見ると 104 番地の **LD HL...** の命令コードのみが **JR 01** で飛び越されていることがわかります。

筆者もプログラムの解析に逆アセンブルやサーチを使用しますが、もしこのような防止策がなされていれば解析の手間は数10倍かかります。そして、おそらく諦めるでしょう。しかし、世の中には時間の余っている人も少なからずいたりしまして、**JP**の後に**21H**が、**JP**の次には**3AH**が入っているらしいと判断すれば、コンピュータを使って取り除く(通常**NOP**にすれば悪さをしなくなる)でしょう。

そこで、さらに高度なキツネとしては、追加する命令コードをその都度変更するようにします。バイト数も変えられます。さらに、無条件分岐のところに条件分岐を使って、まさかと思われるところまでダマシ命令を入れたりします。こうなると、さすがのタヌキもお手上げになります。このように対策されたバイナリ・コードを解析する手数は、無対策のときの数百から数千倍になると考えられます。プログラムの大きさは1.2~1.5倍くらいには入ります。

【例題③】 **JR**と**JP**をマクロ名にした場合、**JR**と**JP**がすべてダマシ命令を伴う点以外の問題点は何か。

【解答例】 **JR**や**JP**には条件分岐のものがあつて、命令コードだけでは区別がつかない。そこでオペランドにパラメータが2つあれば条件付きであるのはわかるが、その条件によって**OC2H**や**OCAH**など個々に命令コードを書かなければならぬ。かなり大きなマクロになる。

第 4 章

リロケータブル・マクロ・アセンブラ によるソフト開発

前章までは、主としてマクロ定義と呼び出しに関する手法、いわゆるコーディング・テクニックについて述べましたが、ソフトウェアの開発はコーディングだけでは成立しません。大きなソフトウェアでは、作業分担や進行管理という部分まで含めてさまざまな要素がからんできます。

ソフトウェア資源の保存管理についても、冷蔵か、冷凍か、塩漬けか……というわけでもありませんが、保存方法がいくつか考えられます。というのは、CP/M80 に組み込まれている ASM のようなアブソリュート・アセンブラでは、単一のソース・ファイルのみを入力としていましたから、バイナリ・コードのレベルで管理するか、ソース・プログラムで管理するかの 2 種類しかなかったのですが、リロケータブル・マクロ・アセンブラでは**オブジェクト・コードのレベルで結合したり選択分離したり**できるようになって、管理方法も多くの要求に対応できるようになります。

しかし、一方では操作が複雑になり、アセンブル作業の時間もかかりすぎるということもあります。たとえば、ASM でアセンブルすると、即、**.HEX** ファイルができあがり、そのまま ROM ライタにも DDT (デバッグ) にも入力できるのに対し、M80 や RMAC などではリンクという手続きを経なければ筈にも棒にも掛からないのです。第一、1 本のプログラムでも**リンク**(鎖のようにつなぐこと)するという意味がよくわかりません。

というわけで、せっかくのリロケータブルなシステムもある程度の利用上の知識がなければその機能を発揮させることができません。実際、マクロ機能のないアセンブラでは、リロケータブルな複数モジュールを作り出して、アセンブル後にリンクするという手続きが面倒で、ソース・プログラム上で結合してしまいがちです。ところがマクロ機能を利用すると、このような手続きについてもその都度意識するわずらわしさがほとんど解消します。リロケート機能+マクロ機能でソフト開発の最強のシステムができ上がるのです。

本章では M80 システムの特長とその利用法について、マクロ機能との関連性および、より有効な活用法をさぐります。

4.1 リロケートブルの有用性

M80 に比べて簡単なアセンブラを CP/M80 に付属の ASM とすると、後者によるソフトウェアの開発システムは図 4.1 のようになります。ASM のように絶対番地でオブジェクト・コードを出力するものをアブソリュート・アセンブラと呼びますが、その名の通り、アセンブルされたコードは番地を移動することができません。また、アセンブラに入力できるファイルは単一のソース・ファイルのみですから、アセンブル段階で別のファイルのサブルーチンを結合することもできません。

サブルーチンの結合は、基本的にはすべてソース・ファイル作成段階で行わなければならない、エディタで扱うファイルが非常に大きなものになってしまう可能性があります。すでに完成しているサブルーチンを、エディタ操作上のミスで正しく使えなくしてしまうことも起こるでしょう。

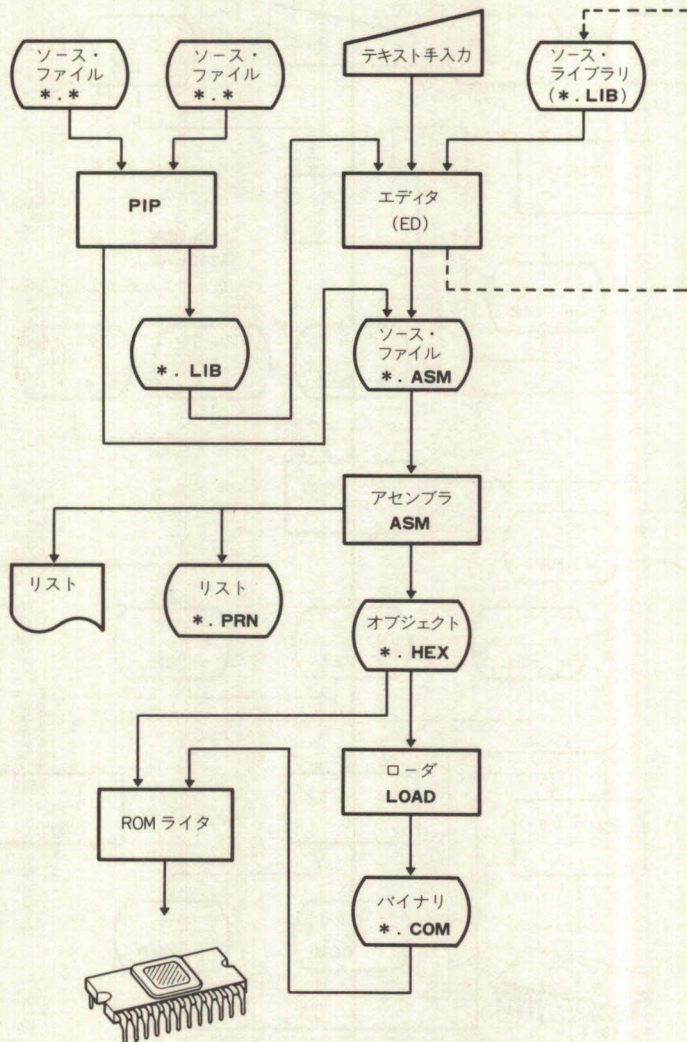
リロケートブル・マクロ・アセンブラによる場合は図 4.2 のようなシステムになり、ファイルの結合が 3 つのレベルでできます。すなわち、まず ASM と同じエディタのレベル、次にアセンブル時に自動結合されるソース・ファイル、そしてアセンブルの結果出力されるリロケートブル・オブジェクトのレベルです。

アセンブル時に自動結合されるのは、メインとされるソース・プログラムの中にソース・ファイル結合指示(**INCLUDE** など)が書けるからです。この機能はマクロともリロケートブルとも直接関係はありませんが、マクロの中からそのマクロが呼び出された時、またはさらにそのマクロに特定の実パラメータが与えられた時に必要なファイルを結合することができます。これによって、余分なファイルを結合したり、必要なファイルをつなぎ忘れたりといった間違いは大幅に減ります。

マクロ機能によって、簡単な機能も大きなメリットに生まれ変わってくるわけですが、それにしてもソース・ファイルのレベルで結合したのではミスは減ってもアセンブル時間は減りません。やはりリロケートブルの機能を最大限に発揮するのはアセンブル後に結合できることです。

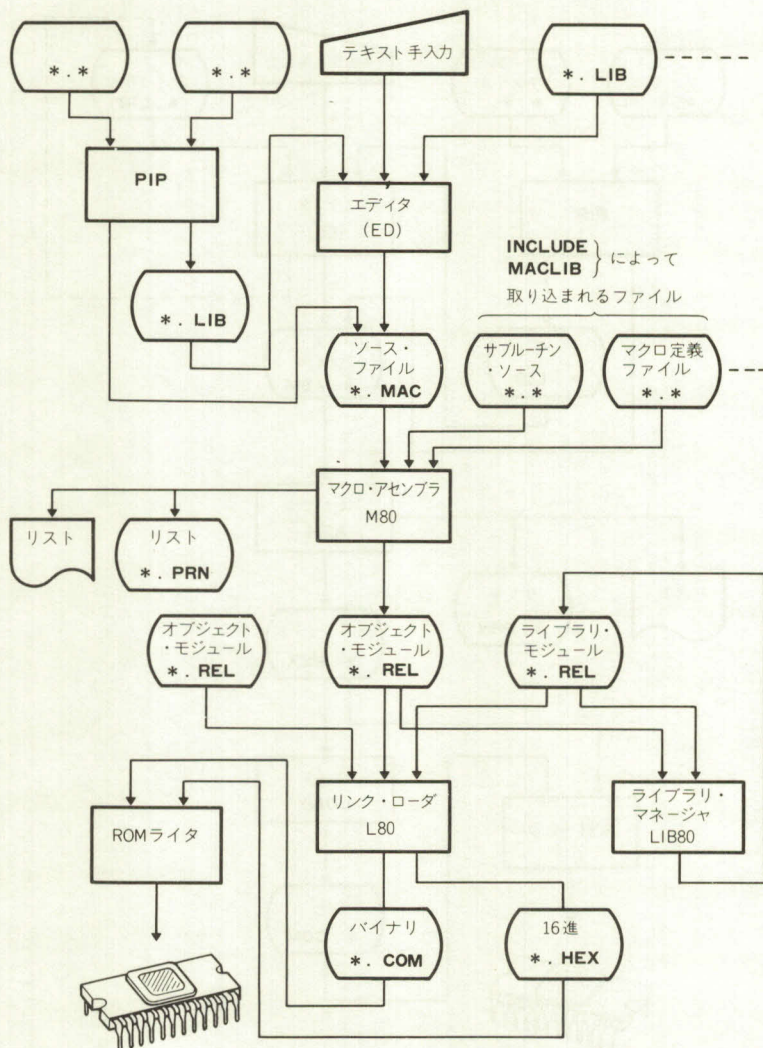
アセンブル後に結合するからといって、ソース・プログラム上にあらかじめジャンプ先のリストを書いておくとか、メモリが詰まって動きが取れなくなないようにスペースを空けておくといった必要は全くありません。リロケートブルのオブジェクト・コードをリンカによって結合する場合でも、ソース・レベルでつないだ場合と比べてメモリの使用量が 1 バイトも増えることはありません。むしろ、アドレスの配置をリンカが解決してくれ

— 図 4.1> アブソリュート・アセンブラによるソフトウェア開発のシステム —



るので無駄がなくなるくらいです。

〈図 4.2〉 リロケートブル・マクロ・アセンブラによるソフト開発システム



4.1.1 グローバル・リファレンス

別のオブジェクト・コードが結合できるというのはどういうことでしょうか。当然、データやプログラムの番地がお互いにわかるようになっていなければならないのに、リロケートブルということで、**オブジェクトの段階では番地が決まっていない**のです。決まっていない番地をお互いにわかるためにはアセンブルし直すと同じ手間がかかる……？

全くその通りですが、リロケートブルなコードといえども、各モジュールごとに先頭から何番地離れているかを表す数値がすでに決まっています。ということは、各モジュールの大きさを加算すれば、各々の先頭が何番地になるか計算できます。これによって、個々のラベルなどの値を計算してオブジェクト段階では不明であった参照番地を適切に埋めて行く……これがリンクするといわれる作業内容です。

この時、**オブジェクト段階で不明になっているシンボルをグローバル・リファレンスと呼びます**。結合するべきファイルを忘れると、グローバル上の未定義状態が発生します。これはリンクがエラー表示をします。それにしても、リンクでこれだけの作業ができるためには、アセンブラがオブジェクト・コードの中に多くの情報を書き込んでおかねばなりません。

アセンブラは、プログラム内で決定されたシンボルの値をすべてオブジェクト上に出力するのでしょうか。また、そのモジュール(モジュールは一度にアセンブルするプログラムの単位、大きさにかかわらず)の中で決定されていないシンボルをすべてグローバルの中から捜させるのでしょうか。

そうではありません。各モジュールの中で、**グローバルから捜し出すべきシンボルと、グローバルとなって他のモジュールに値を与えるべきシンボルを明確に宣言しなければならない**のです。これは一見面倒なようですが、これには深い訳があります。

第一に、そのモジュール内で定義されていないシンボルを、即外部から捜さない理由は、内部に書くべきものを書き忘れたか、書き間違えている可能性が考えられるからです。また、間違えてもグローバルになればエラーになりますが、たまたま**グローバルで見つかったエラーにならなければ**そのプログラムは**デバッグに入ってから**はじめてミスが見つかることになります。エラーは早く発見されるに越したことはありません。

第二に、どのモジュールからでも見えるグローバルを増やすと、**グローバル同士の重複が起きやすい**ことです。オブジェクト・モジュールの大きさや、リンクの処理時間の都合などで、グローバル・リファレンスの文字数はL80では6文字までに限定されています。アセンブル段階で6文字以後は切り捨てられます。しかも、グローバルですから完成され

たプログラム全体の中で重複が許されません。重複を避けるために、グローバルに出すシンボルは必要最小限に止めなければなりません。

第三に、簡単なことですが、オブジェクト・モジュールを単に小さくするためという理由もあります。

4.1.2 グローバル宣言

M80 では、外部から見えるようにするための宣言と、外部から捜し出して決定されるための宣言と別れています。外部から見えるようにするためには、

GLOBAL JP1, P8255, CTC

のように書きます。JP1 や P8255 は内部で定義されていなければ、未定義のエラーになります。また、GLOBAL は ENTRY および PUBLIC と書けます。三者は全く同等です。外部に値を求めるものは、

EXTERNAL PIO, SHORI

と書きます。PIO や SHORI は内部で定義されているとエラーになります。EXTERNAL は、EXT および EXTRN と書け、全く同じ扱いになります。

各々3種類の宣言疑似命令が用意されているのは、他のアセンブラとの互換性をよくするためのもので、その他には特に意味はありません。M80 ではこの他に、疑似命令によらない宣言法があります。これは実際に便利な機能です。

JP1:: CALL SHORI ##

と書くと、JP1 が外部から見えるように、SHORI を外部から捜し出すように宣言されます。コロンのふたつが GLOBAL の意味、メッシュ#ふたつが EXTERNAL の意味を持っているのです。ただし、EQU されるシンボルは疑似命令によってしか外部から見えるようにできません。

4.1.3 シンボルの重複防止

プログラムをモジュールに分割してアセンブルするメリットは、エディタやアセンブルの時間を節約するだけでなく、シンボルの多重定義の防止に役立ちます。各モジュール内でグローバルになっていないシンボルは、他のモジュール内のシンボルと一致していても

〈図 4.3〉 1 バイトずつ PC を変更したプログラム

0000'		ASEG	
0100	03	ORG	100H
0101		DB	3
0000'	05	CSEG	
0001'		DB	5
0000"	07	DSEG	
		DB	7
0000!	09	COMMON	/AB/
		DB	9
		END	

個別にアセンブルされるのでエラーにはなりません。しかも内部でのみ使用されるこれらのシンボルは、16 文字まで識別されるのでかなり大胆な表現ができます。

とはいっても、モジュールを小さく区切りすぎると、モジュール間での参照が増えるようになり、グローバルなシンボルが増えてしまいます。これでは何も意味がなくなりますから、モジュールはある程度まとまった処理の単位でなければなりません。

4.1.4 プログラムの ROM 化

アブソリュート・アセンブラでは、ROM のプログラム・エリアについては順に積み重ねて行けますが、RAM の割り付けに関しては、あらかじめ全体で使用する番地を考えておかねばなりません。リロケートブルであっても、単一の PC しか持っていなければ同じことがいえます。両方とも、あらかじめ RAM のエリアを決めなければ、プログラムの中にデータ用の RAM であるべき番地が混じっており、分離することができません。

M80 では簡単に ROM と RAM に分離できるように、4 つの PC (プログラム・カウンタと呼ぶのが一般的だが、データ・エリアのことを考えると、ポジション・カウンタの方が合っている) を持っていて、ひとつはアブソリュートのカウンタ、残る 3 つはコード、データ、コモンのリロケートブルなカウンタになっています。PC は、シンボル: または シンボル: と書いた時にシンボルに与えるべき値をカウントしているものですが、これが独立に 4 本用意されているので、リンクする時にデータ同士、コード同士、コモン同士をすべてまとめることができます。アブソリュートはまとめることはできません。その名のとおり、アセンブル時点で絶対的に固定された番地として定義されているからです。

4 つの PC によって同じ数値でも 4 種の意味を持つわけですが、シンボルの値を与えた PC をそのシンボルのモードと呼びます。すなわち、各シンボルは内部でも、グローバルで

〈図 4.4〉 図 4.3 の無指定リンク

```
L80 B:F6,B:F6,B:F6/N/E
```

```
Link-80 3.44 09-Dec-81 Copyright (c) 1981 Microsoft
%Overlaying Data area
```

```
Data 0100 0108 < 8>
```

```
43044 Bytes Free
[0000 0108 1]
```

```
DDT F6.COM
DDT VERS 2.2
NEXT FC
0180 0100
-D100,107
0100 03 00 00 09 07 05 07 05 .....
```

も数値の他にモードの区別を持っているのです。アセンブルによって生成されたコードもそのときの PC のセグメントに割り当てられます。

たとえば、図 4.3 のように、1 バイトずつ PC を変更したプログラムでは、アブソリュート (ASEG) の 100H 以外は、コード (CSEG)、データ (DSEG)、コモン (COMMON) とも 0 番地です。このオブジェクト (全く同じ内容のもの) を 2 度リンクして、.COM ファイルを作り、その内容を DDT で見たのが図 4.4 です。リンク時のオプションは、.COM ファイルを作るためだけのもので、その他のリロケーションのためのオプションは指定していません。

これを見ると、アブソリュートは絶対番地だから同じ 100H に重なってしまい、警告が出ています。また、コモンは同じ名前なのでその名のとおり共通エリアとなってやはり重なります (これはエラーではなく、そうなるべくしてなっている)。その後、07 と 05 が 2 度書かれています。コモンが 103H から始まるのは、リンカが無指定では 103H からと自動的に決めることによります。

ところで、アブソリュート・セグメントとコード・セグメントを ROM に、コモンとデータ・セグメントを RAM に割り付けたい時、このままでは困ります。そこで、図 4.5 のようにオプションを追加して、最終的な (アセンブル時には決まっていない) 番地を指定します。すると、ROM 部分と RAM 部分が分かれた形にリンクされます。もちろん、オブジェクト・コードは図 4.4 と全く同じで同一のファイルを 2 度結合したものです。

このようにして、ROM、RAM をどのアドレスにも指定でき、それによって割り付け番

〈図 4.5〉 図 4.3 の番地指定リンク

L80 /P:101,/D:104,F6,F6,N/E

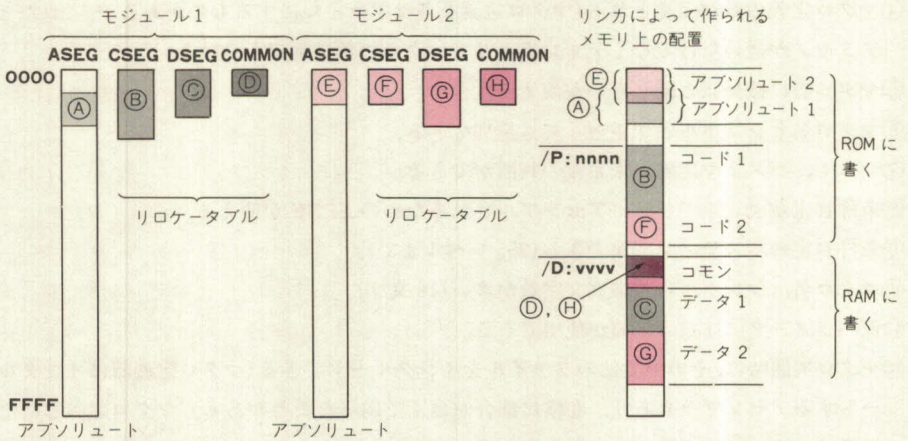
Link-80 3.44 09-Dec-81 Copyright (c) 1981 Microsoft
%Overlaying Program area

Data 0104 0107 < 3>
Program 0100 0103 < 3>

43053 Bytes Free
[0000 0107 1]

DDT F6.COM
DDT VERS 2.2
NEXT PC
0180 0100
-D100,106
0100 03 05 05 00 09 07 07

〈図 4.6〉 リンカ L80 による ROM 化可能な再配置



地が変更されるだけでなく、この例ではわかりませんが、**すべての参照番地が正しく決定されます**。アブソリュート・セグメントだけはリンカによって変わりませんから、ユーザの責任で管理しなければなりません。しかるべき管理をすれば、ROM 部分としても RAM 部分としても割り付けできます。

図 4.6 はリンカの作用を概念的に表したものです。通常はこのように各セグメントが重

ならないように **nnnn** と **vvvv** を指定しますが、重なってもリンクは警告をするだけでリンク作業は中止しません。重なる部分についてはリンクは保証しませんが、それ以外は保証されます。

従来のマクロ・アセンブラより M80 が優れている点

マクロ・アセンブラは古くから使用されていましたが、マクロ機能やその他の機能にも制限が多く、使用範囲はごく限られたものでした。M80 はマクロ・アセンブラの中でも非常に充実した機能を持っており、本書におけるマクロ利用法も他のマクロ・アセンブラでは実行不可能な部分があります。M80 の優れている点は、

- ①マクロ定義のネスティングができる。
 - ②マクロ定義の中で、そのマクロ自身を定義できる（自マクロ再定義）。
 - ③マクロ定義の中からのマクロ呼び出し、ネスティング深さが大きく取れる。
 - ④マクロ定義の数が多くとれる（マクロ定義を各々ファイルにするものがあるが、これだとアクセスが遅いだけでなくディレクトリでマクロの数に制限を受ける）
 - ⑤マクロ名に機械語と同じものが使える。
 - ⑥マクロ名とシンボル名が重複しても識別できる。
 - ⑦パス 1、パス 2 や定義、未定義の判断ができる。
 - ⑧条件判定が成立しない時にアセンブルされるための **ELSE** が使える。
 - ⑨条件判定のネスティングができる（255 レベルまで）。
 - ⑩マクロ名、シンボル名の識別文字数が多い（16 文字）。
 - ⑪仮パラメータに任意の名前が使用できる。
 - ⑫マクロ展開時に、その中で他のファイルをインクルードできる（マクロ定義時にインクルードするアセンブラもあり、非常に都合が悪くて困ったことがある。マクロ定義しただけでソース・プログラムが大きくなってしまう）。
 - ⑬マクロ再定義で古い定義は消される。再定義は何回でもできる。
 - ⑭マクロ展開時に再現されるコメントと、再現されないコメントが作れる。
 - ⑮PC を 4 個持っている。
 - ⑯オブジェクト・コードは、多くの他のコンパイラのオブジェクトと互換性があり、リンクできる。
- などです。

M80 への要望

M80 は優れたアセンブラですが、欲をいえば、

①コメントと引用符中だけでもカナ文字を使えるように

```
DB  'リテラル' ;コメント
```

②大文字と小文字を区別するように(命令コードはすべて小文字なら大文字と同じと判断してもよい)

③文字列を演算して、結果として文字列を返す関数を使えるように

④ **INCLUDE** のネスティングができるように

コラム

4.2 ソフトウェア開発手順

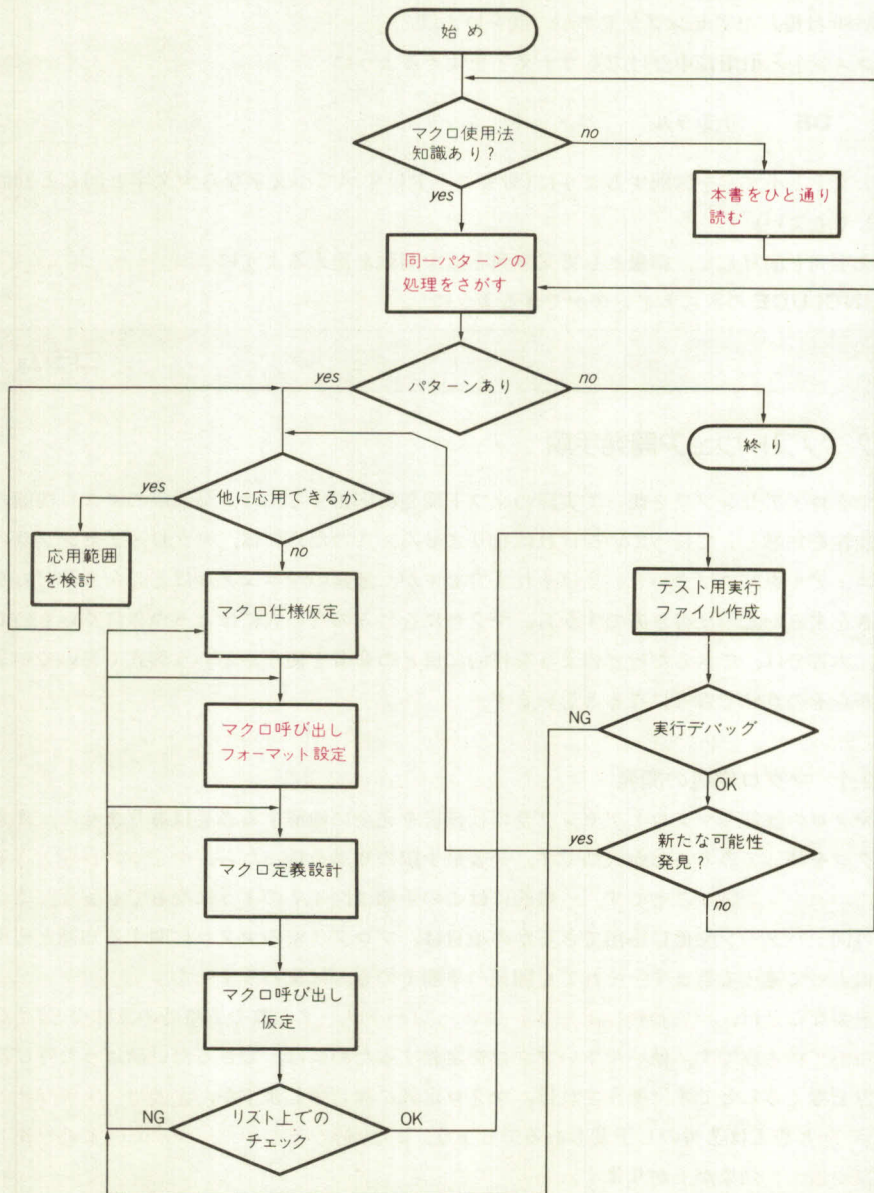
マクロ・アセンブラを使って実際のソフト開発に応用するには、最低限のマクロ機能の可能性を知識として持っていなければなりません。このためには、マクロ・アセンブラのマニュアルを読めばよいといえばそれまでですが、通常のマニュアルはどの命令がどんな働きをするかという書き方ですから、マクロになじみのない人にはとつぎにくいものです。本書では、できるだけどのような目的にはどの命令を使うかという形式で書いていますからその意味で参考になると思います。

4.2.1 マクロ定義の開発

マクロの機能やマクロ・アセンブラの仕様書を完全に理解する必要はありません。まず、マクロを使ってみることが大切です。必要最少限の知識を持ったら、**すぐマクロ化できるようなパターンを捜す**ことです。一般的にはこの手順は図 4.7 のようになるでしょう。ここでの同一パターンや他に**応用できるか**の項目は、プログラマのマクロに関する知識と応用力によって違ってきます。それでも開発の手順そのものは変わりません。

重要なことは、**マクロ呼び出しフォーマット**(パラメータの数や省略時の意味など)を先に**決めている**点です。使いやすいマクロを定義するためには、できるだけ欲ばった呼び出し方を考えることです。そうすれば、マクロ定義には苦勞しますが、**定義は一回呼び出しは N 回**と思えば苦勞のし甲斐もあるでしょう。また、**呼び出しやすいマクロほど呼び出し回数が増えて効果が上がります**。

〈図 4.7〉 マクロ定義開発手順



マクロを使っている場合には、アセンブラがエラーを検出しなくてもパラメータの伝達が正しく行われているとは限りません。また、場合によってはエラー表示のままでも使えるマクロ(図 3.21 参照)もあります。したがって、オブジェクトを出す前にリスト上で確認する必要があります。条件判断や省略時解釈を使用しているときは、一応すべての組み合わせに対して展開例が得られるようにマクロ呼び出しのパラメータを変えてみることも大切です。実行デバッグに入ってから、マクロ展開がパラメータによっておかしくなったりすると、見つけ出すのは至難です。

リスト上での確認が終わったら、マクロ部分のみの実行デバッグを行えばより完全ですが、いきなり全体の実行に入ってもかまいません。実行デバッグに入ってから細部の修正や変更をやっていると、プログラムの流れが似ているような箇所が新たに発見されたりします。このようにして気付いたところをメモしておき、新たにマクロにできないか、他のマクロに含めて応用範囲を拡げられないかを検討してみると最初の段階では気付かなかった要素が多いものです。

4.2.2 マクロ・ファイルの保存管理

マクロ定義が完全なものになったら、マクロ定義部分だけを別のファイルにしておいて、メイン・プログラムから **INCLUDE** によってアセンブル時に結合すればよいでしょう。または、最初からマクロ定義を別ファイルにして作成する方法もとれます。ただし、別ファイルになっている場合は、デバッグ中にエラーを見つけて変更するファイルを間違えることが多いので注意が必要です。慣れないうちは、1本のファイルになっていた方が楽かも知れません。

デバッグ済みのマクロ定義が増えてくると、マクロ定義ファイルが大きくなって取り扱いにくくなります。M80 では、マクロ定義された内容はすべてアセンブル作業用のメモリに貯えられますが、これがシンボルの対応表と共通になっており、マクロ定義が増えてくると、それだけシンボルの登録できる数が減ります。

マクロ定義ファイルを小さくするには、マクロ定義の種類を分けていくつかのファイルに分割する方法があります。適切な分類ができる場合はこれも一法ですが、分割の仕方が適切でないと結合し忘れてエラーになる率が高くなります。

そこで、マクロ定義の中で一度しか展開されない部分を含んでいるもの(図 3.17, 図 3.18 参照)を捜し出して、各々のその部分を別のファイルにします。一度だけしか展開されないのは、多くの場合データ・エリアか定数、そしてマクロ展開の中から呼び出されるサ

ブルーチンです。別のファイルにしたものは、そのままでは元のファイル(マクロ定義のファイル)から参照できませんから、マクロ定義側と取り出されたサブルーチン側で、必要に応じて **GLOBAL** や **EXTERNAL** の宣言をします。

この時、メインのプログラムで、マクロ呼び出しを使わずに直接サブルーチンを参照したり、データを取り出ししたりしていなければ、メインのプログラムを変更する必要は全くありません。メインの方では、インクルードするマクロ・ファイルの中にサブルーチンがすべて書いてあるのか、それともサブルーチン部分が別ファイルになっていて別にアセンブルされるのかを知る必要がないのです。結果としてマクロ・ファイルが軽くなっていればアセンブル時間が短くて済むという違いが出てきます。

サブルーチン部分は別にアセンブルされ、別のオブジェクト・モジュールとして保存され、メイン・プログラムのオブジェクト・モジュールとリンクされて実行可能なバイナリ・コードのファイルになります。サブルーチン部をオブジェクト・モジュールで保存すれば、メイン・プログラムのアセンブルが速くなるだけでなく、サブルーチンのファイルが小さくなります。これは、オブジェクト・モジュールがソース・ファイルの約10~20分の1になるからです。

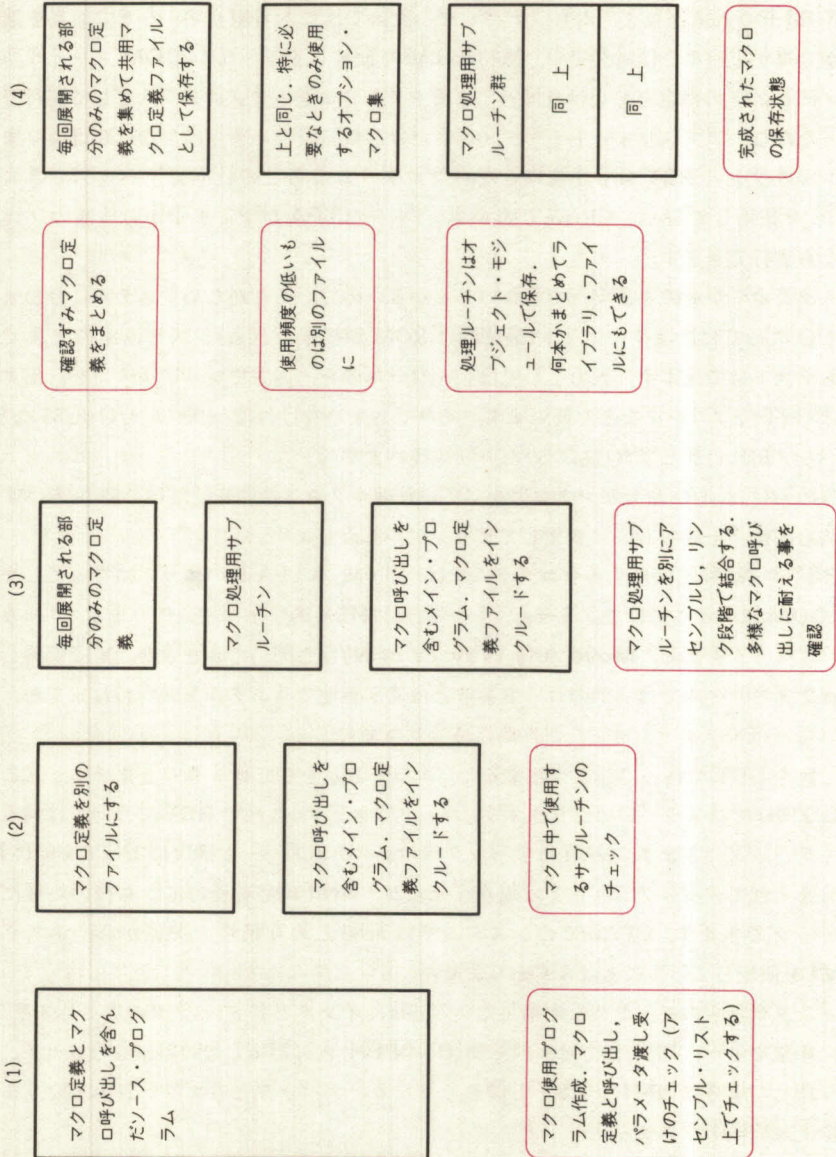
このようにして、マクロ定義部のみをソース・ファイルにし、サブルーチンをすべてオブジェクト・モジュールで保存すれば同一のディスクに多くのマクロが扱えるようになり、開発効率が大幅に上がります。以上の開発ステップを図にすると図4.8のようになります。

この図の(4)のステップではオブジェクト・モジュールを何本か集めてライブラリ・ファイルにもできるとなっています。通常のオブジェクト・ファイルは、1ファイルに1モジュールと限られています。ライブラリ作成用プログラム **LIB 80** を使用すると **1 ファイルに何個かのモジュールを集めて保存** できます。このようにして作られたオブジェクト・ライブラリはリンク時にモジュールごとに必要なものを選び出すオプション **/S** が適用でき、不必要なモジュールでプログラムが大きくなってしまいうのを避けられます。

LIB80 はこの他に、ライブラリ・ファイルの中から必要なモジュールを取り出して、またさらに別のファイルからのモジュールと結合して新たなライブラリ・ファイルを作成するなどの機能を持っています。オブジェクト・モジュールは内部のコードが一種の暗号のようになっていて、エディタはもちろん、**DDT** や **SID** でも全く解析できません。ライブラリ管理には **LIB80** は不可欠です。

(**LIB80** とオブジェクト・コードのフォーマットについてはユーティリティ・ソフトウェア・マニュアルを参照してください)

〈図 4.8〉 リロケータブル・マクロ・アセンブラによるソフト開発のステップ



4.2.3 ソフトウェアのデバッグ作業

ROM 化されるプログラムも、デバッグの段階ではできる限り OS の下で作業を進めた方が効率がよいことは当然です。M80 と L80 を使用して作られる **.COM** ファイルは L80 に **/P** と **/D** の指定をしなければそのままトランジェント・プログラムとして実行できます。ただし、アブソリュート・セグメントだけは重複しないようにしなければなりません。インタラプトと **RST** 命令を使用しないプログラムならこの状態でデバッグできます。ZSID を使用して 58 K CP/M で約 48 K バイトの **TPA** が使えますから普通のプログラムなら実行できます。

入出力命令がそのまま実行できないことが多いので、あらかじめシステムに合わせて仮の I/O にしておけばターゲット (最終的に ROM が搭載される) システムそのままでもテストはできます。入力としてはコンソールのキー入力やシリアル入力を、出力としては CRT やプリンタなどを使います。それでも足りなければパラレル I/O (8255 など) をデバッグ用に追加しておけばだいたい間に合います。

仮の I/O は、I/O 命令がマクロになっていればマクロ定義の変更だけで済み、ROM に書き込む前に、正規の I/O に変更してアセンブルし直します。

RST や **NMI** を使用するプログラムでは、CP/M の TPA 外のエリアになってしまうので **.COM** ファイルにはできません。この場合は **.HEX** のファイルに作ります。リンカは警告メッセージを出し、**Move Any Way (Y or N)?** と聞いてきますが、**Y** で返答します。これでメモリの中では実際のロード番地とは違う番地でリンク作業が行われますが、出力される **.HEX** ファイルは正しい番地を持っています。

これを DDT で持ってこようとすると、エラー表示をしてロードできません。ところが SID/ZSID ではエラーにはなりませんが、ロードできます。これで **RST** については何も問題なくデバッグできます。**NMI** はデバッグ用のシステムのハード構成によって実際に **NMI** 信号を入れてデバッグできるとは限りませんが、**NMI** 信号を受けてから後の処理だけはデバッグできます。CP/M80 のシステムでは 8080 との互換性の関係から、システムで **NMI** を使用していることはまずありません。

インタラプトのモード 2 を使用している時は、インタラプト・ベクタのアドレスを TPA 内に指定するか、TPA 外では 0 ページ (**0~OFFH**) 内に指定しなければなりません。0 ページにした場合は **NMI** や **RST** と同じくリンカ、デバッグともエラー表示となりますが実際上は問題ありません。

4.3 M80 でカナ文字を扱う方法

M80 は非常に優れたアセンブラです。しかし、国産でないために**カナ文字が通りません**。内部でビット 7 を使用しているので簡単に **AND 7FH** を消せばよいというわけには行きません。理想的にはカナ文字でシンボルやマクロ名が書ければいいことはありませんが、それは無理としてもせめてコンソールに出力するメッセージとコメントだけはカナ文字が使えるようにしたいものです。

そこで、M80 の中を改造してカナ・コメントだけは通せるのですが、マクロを使用するとだめなようです。いろいろと試みた結果、M80 の改造は諦めて、他の方法でカナ文字を通せるように考えてみました。

まず、コメントについては、リスト・ファイル(.PRN のファイル)を一度作っておいて、そのファイルを読み取って元のカナ文字に復元する方法が考えられます。リスト上ではソース・ファイル上のカナ文字はビット 7 を 0 にした文字に化けています(化かされている)。そこで、コメントの記号(;)が来たらその後の文字のビット 7 を 1 に変更し、CR コード(13)が来たらその作業を止めるということができれば、カナ・コメントは再生されます。

これで見えそうですが、これだけではカナ以外の文字がコメントに使えなくなるのです。アルファベットも数字もすべてカナに化けてしまいます。これでは困ります。結局両方のコードを通すには**カナ・シフトのコードを作らなければならない**というわけで、筆者の場合は！(7CH)をシフト・コードに使用しました。！を選んだのは、実際に！を書きたいケースは少ないと考えたからです。見えないコードはエディタでの取り扱いが困るのでこれでよしとしました。

コメントは簡単でした。メッセージは大変です。メッセージは、ソース・プログラム上で引用符で囲んで書きます。これをリスト上でカナ文字を再現できるようにするだけなら一応コメントの場合と同じようなもの(実際は同じようではなかった……後述)ですが、実行時に出力される文字は相変わらず化けたままです。そこで、オブジェクト・プログラムから文字列を捜して変更しようと思ったのですが、オブジェクト・コードは全くの暗号で取り扱いが大変すぎます。そこで最終案としては**実行時にメッセージ出力ルーチンでビット 7 を立てる作業を行う**ことにして落着きました。

幸いなことに、M80 では 2 種の引用符 ``'`` と ``'`` が使えます。そこで一般に用いられている ``'`` の方をアルファベット用に、``'`` の方をカナ文字用に使うことにしました。

もちろん、メッセージ出力はマクロ命令ですから、

MESAG 'COMMENT'

MESAG ``コメント``

のように書けるようにします。`'` か `````` かは **IRPC** の最初の文字検出機能(3.10 節)で判断します。さらに、カナとアルファベットを混用できるように **7CH** をシフト・キーとして使用します。

ものはいついでと、タイトルもカナ文字で表現できるようにしました。タイトルは必ずフォーム・フィード(**FF...12**)コードの後に来ますから、ここで **7CH** が入ればカナに変換します。このような仕様で変換して作られたリストのサンプルが図 4.9 です。(a)がソース・プログラムで、(b)が M80 の出力 **.PRN** ファイル、そして(c)がカナ文字復元プリントです。

図 4.9 は完成後のサンプルですが、実はこのリストの左端に出てくる **0000'** が曲者でした。これは **CSEG** を示す記号なのです。 **DSEG** があると `````` が出てきます (図 4.

—(図 4.9) カナ文字を使用した例—

(a) ソース・プログラム

```
;カナテスト カナコメント オヨヒ" カナ:LITERAL:/ テスト
;:this is A comment
TITLE :カナタイトル!
DB 'DATA'
DB ' :カナ リテラル'
DB "カナ:LITERAL"
DB " :LI!テ!RA!ル"
END
```

(b) M80 の **.PRN** ファイル

```
:6E@2DY! MACRO-80 3.44 09-Dec-81 PAGE 1

;6EC=D 6E:RJD 5VK^ 6E:LITERAL:I C=D
;:this is A comment
TITLE :6E@2DY!
DB 'DATA'
DB ' :6E XCWY'
DB "6E:LITERAL"
DB " :LI!C!RA!Y"
END
```

0000'	44	41	54	41
0004'	7C	36	45	20
0008'	58	43	57	59
000C'	36	45	7C	4C
0010'	49	54	45	52
0014'	41	4C		
0016'	7C	4C	49	7C
001A'	43	7C	52	41
001E'	7C	59		

(c) カナ文字復元プリント

カナタイトル MACRO-80 3.44

09-Dec-81

PAGE 1

```

;カナテスト カナコメント オヨビ` カナLITERALノ テスト
;this is A comment
                                TITLE    :6E@2DY!
0000'    44 41 54 41            DB      'DATA'
0004'    7C 36 45 20            DB      'カナ リテラル'
0008'    58 43 57 59
000C'    36 45 7C 4C            DB      "カナLITERAL"
0010'    49 54 45 52
0014'    41 4C
0016'    7C 4C 49 7C            DB      "LITERAL"
001A'    43 7C 52 41
001E'    7C 59
                                END

```

3参照)。実際にはこの位置に出てくるだけでなく、機械語コードに混じって出てきます。これらをすべて無視してソース・コード部分のみ変換するようにしなければなりません。

それではどうやって、**PRN** ファイルを変換するかが問題ですが、それには **Pascal MT+** を使用しました。詳細については第6章を参照してください。

4.4 マクロ命令のアセンブル時間

M80 でも全くマクロ命令を使わないコードをアセンブルすることはできます。一般には、マクロを使用すればプログラムを書く手間は省けますが、アセンブル時間は多くかかるといわれます。もし、全く同一のオブジェクト・プログラムを得るのにマクロを使用して作ったソース・ファイルと、マクロを使わないソース・ファイルをアセンブルした場合、時間としてはどの程度の差が出るのか具体的な資料がありません。

それで、実際に同一オブジェクトを得るプログラムを2種類作って試してみました。プログラムそのものは単純で **AF**, **BC**, **DE**, **HL**, **IX**, **IY** を **PUSH** し、その逆の順に **POP** する、これを30回繰り返すものです。マクロを使用する方は、図3.19のソーティング **PUSH** と **POP** です。これは通常考えられる最も複雑な構造を持ったマクロです。

これに対して、片や全く同じ内容をエディタで360行書いて作ったマクロを使わないものです。この両者のアセンブル時間を、M80 がロードされ終わってからエラーがないというメッセージが出るまでの値として計ってみました。その結果は、

マクロ使用 3分43秒 (223秒)

マクロ不使用 55 秒

となって約4倍の比になりました。

このマクロはソーティングという作業をやっていますから、他のマクロの数倍の時間がマクロだけにかかる考えると、他のマクロではほとんど差がないと思われます。差がない理由は、ソース・プログラムを読む時間が少なくなるからです。ところで、マクロを使った方は、

```
REPT 30
PUSHS XYDHAB
POPS XYDHAB
ENDM
```

とたった4行で書けます。マクロなしでは360行！この差を考えた時、4倍のアセンブル時間は長いでしょうか、短いでしょうか？

テスト条件 : ハードウェア

PC 8001 mark II + 5 インチ 300 K バイト ミニ FD × 2

OS PC-CP/M 58 K

生成ファイル

.REL と .PRN

リスト制御

すべて無指定

4.5 サブルーチンの分割アセンブル例

図4.10はカナ文字メッセージを出すためのマクロなどをチェックするために作ったプログラムです。図4.11がインクルードされるマクロ定義とサブルーチンを含む別ファイルです。これをマクロ定義部とサブルーチンに分割して別アセンブルできるようにしたのが

〈図4.10〉 カナ文字メッセージのチェック・プログラム

(a) ソース・リスト

```

1:      .Z80
2:      ;カナタイオウ、ソフトタイマ ノ テスト プログラム
3:      ;
4:      INCLUDE B:B1.MAC  図4.11のファイルを取り込む
5:      CRLFC: DB      13,10,'$' ;リターン/ラインフィート
6:      PBN EQU      800H+0EDH ;ビット13,1ポート0EDH
7:      TMUNIT EQU    50000 ;150ミリセコント タンイ
8:      TIMERN EQU    2
9:      DSEG
10:     TIMER0: DS      6*TIMERN
11:     BUF: DS      128
12:     ECHOTM EQU    TIMER0+6 ;タイマ11に ナマエヲ ツケル
13:     CSEG
14:     START: DI
15:            XOR      A
16:            OUT      (0E4H),A ;18214: テセーフル
17:            LD       (0EA55H),A
18:            CALL     INITM ;タイマ イニシャル
19:            CONJT    TIMER0,PBN,TIMER0,10
20:            TRIGT
21:            CONJT    ECHOTM,0,0,100
22:     LOOP:  MESAG     "ニュウリョク シタ モシ" カ" シ"ラクダッテ エコー サレマス"
23:            MESAG     CRLFC
24:            MESAG     "カナ ト !Alpha !ヲ コンコウ テ キマス"
25:            MESAG     CRLFC
26:            LD       HL,BUF
27:            LD       B,128
28:     FILL:  LD       (HL),'$' ;エント モシ テ ウメル
29:            INC      HL
30:            DJNZ     FILL
31:            LD       HL,125
32:            LD       (BUF),HL
33:            READL    BUF
34:            TRIGT    ECHOTM
35:            LD       A,-1
36:            OUT      (0E4H),A ;18214: イネーフル
37:            EI
38:     MACHI: LD       A,(ECHOTM)
39:            AND      A
40:            JR       NZ,MACHI
41:            DI
42:            XOR      A
43:            OUT      (0E4H),A ;18214: テセーフル
44:            LD       (0EA55H),A
45:            MESAG     CRLFC
46:            MESAG     CRLFC

```

```

47:      MESAG      BUF+2
48:      MESAG      CRLFC
49:      MESAG      BUF+2
50:      MESAG      CRLFC
51:      MESAG      CRLFC
52:      JP          LOOP      ; エント"レス
53:  SWVECT: LD      A, 34H
54:      OUT        (0EBH), A  ; タイマ テイシ
55:      JP          0         ; オワリ
56:      END        START

```

(b) アセンブル・リスト

```

; カナタイオウ、ソフトタイマノテストプログラム
;
C      INCLUDE B:B1.MAC ← 図4.11
C      ; イチトノミ テンカイスル タメノ チェック
C      ;      CHECK      マクロメイ、EM
C      ;      EM ハ サブルーチン トヒコシ ハンチ
C      ;      カナラス LOCAL ニスル
C      ;
C      CHECK      MACRO      MNAME, EM
C      IF          20H AND NOT TYPE MNAME
C      MNAME      EQU        $+3
C      ENDIF
C      IF          MNAME EQ $+3
C      JP          EM
C      ENDM
C      ;
C      ; カナ タイオウ メッセージ マクロ
C      ;      MESAG      ハラメータ
C      ;      ハラメータ ハ " マダハ ' テ カコマレテイレハ' リテラル
C      ;      ソレイカ"イ ハ フト"レス(カンセツ カノウ)
C      ;
C      MESAG      MACRO      PARAM
C      LOCAL      EM, TOBI, MES, J1, J2
C      IRPC      X, PARAM
C      CH        DEFL      '&X&X'
C      EXITH
C      ENDM
C      IF          CH EQ 27H
C      JR          TOBI
C      MES:      DB        PARAM, '$'
C      TOBI:     LD        HL, MES
C      ELSE
C      IF          CH EQ 2222H
C      JR          TOBI
C      MES:      DB        7CH, PARAM, '$'
C      TOBI:     LD        HL, MES
C      ELSE
C      LD        HL, PARAM
C      ENDIF
C      ENDIF
C      CALL      MESAG
C      CHECK     MESAG, EM
C      LD        BC, 2

```



```

C      J1:      LD      A,(HL)
C          INC      HL
C          CP        '$'
C          RET       Z
C          CP        7CH
C          JR        NZ,J2
C          LD        A,80H
C          XOR       B
C          LD        B,A
C          JR        J1
C      J2:      OR       B
C          PUSH      HL
C          PUSH      BC
C          LD        E,A
C          CALL      5      ;CPM CALL
C          POP       BC
C          POP       HL
C          JR        J1
C      EM:
C          ENDIF
C          ENDM
C      ;
C      ;コンソールから1キョウヨミトル
C      ;READL ハーフワードインク
C      ; ハーフワードイリヤハハーフワザイズトモシスウノ
C      ; 2バイトデハシマシ
C      ;
C      READL     MACRO     ADRS
C                  LD      DE,ADRS
C                  LD      C,10
C                  CALL    5
C                  ENDM
C      ;
C      ;ソフトウェアタイマMACROタイキ
C      ;タイマトリカ`TRIST タイマメイ、タイムチ、IOビット
C      ; タイマメイムシテイノトキTIMEROトキメシ
C      ; タイムチムシテイノトキフリスセツチヲシヨク
C      ; IOムシテイノトキレンクツモトノママ
C      ;
C      TRIGT     MACRO     TIMER,CNT,PBN ;PBN/ビットシテイハビットタイオク
C                  IFB      <TIMER>
C                  LD       A,(TIMER0+1)
C                  LD       (TIMER0),A
C                  ELSE
C                  IFB      <CNT>
C                  LD       A,(TIMER+1)
C                  ELSE
C                  LD       A,CNT
C                  ENDIF
C                  LD       (TIMER),A
C                  ENDIF
C                  IFNB     <PBN>
C                  LD       HL,PBN
C                  LD       (TIMER+2),HL
C                  ENDIF
C                  ENDM

```

```

C      ;
C      ;タイマーIOレンガ
C      ;I CONJTI タイマメイ、IOヒット、レンガタイマメイ、フ・リセットタイムチ
C      ;   タイマメイ ハ ムシテイカ
C      ;   ソノタ ハ シテイノモノミ ハンコク スム
C      ;
C      CONJT  MACRO   TIMER,PBN,TIMCJ,CNT
C              IFNB   <PBN>
C                  LD   HL,PBN
C                  LD   (TIMER+2),HL
C              ENDIF
C              IFNB   <TIMCJ>
C                  LD   HL,TIMCJ
C                  LD   (TIMER+4),HL
C              ENDIF
C              IFNB   <CNT>
C                  LD   A,CNT
C                  LD   (TIMER+1),A
C              ENDIF
C              ENDM
C      ;
C      ;タイマ カンケイ イニシャル ムーテン
C      ;タイマ IC initialize (8253)
C      ;インテラフ・ト IC      (8214)
C      ;ハ・ラレ・ IO      (8255) @ 0ECH
C      ;   キンシ・カン ハ マイクロSEC
C      ;
C      INITH: LD      A,34H ;モード2
C              OUT    (0EBH),A ;8253/ モード
C              LD      A,LOW TMUNIT
C              OUT    (0EBH),A
C              LD      A,HIGH TMUNIT
C              OUT    (0EBH),A
C              LD      A,0ECH ;ハ・クテ・フ・ム ノ ハ・シ・
C              LD      I,A
C              LD      HL,TMVECT
C              LD      (0EC06H),HL
C              LD      HL,SMVECT
C              LD      (0EC0AH),HL
C              LD      A,90H ;モード0 a,c:out b:in
C              OUT    (0EFH),A ;8255 コントロ・ム
C              RET
C      ;
C      ;タイマ インテラフ・ト ショリ、タイマ ノ カス・TIMERN
C      ;   タイマRAMエリフ TIMER0
C      ;   レント・ウ IO モード0 ハ ムシム
C      ;
C      TMVECT: EX      AF,AF'
C              EXX
C              LD      HL,TIMER0
C              LD      B,TIMERN ;タイマ ノ カス・
C      TMVE1: LD      DE,6
C              LD      A,-1
C              ADD     A,(HL)
C              JR      NC,TMVE5
C              LD      (HL),A

```

0000' 3E 34
0002' D3 E8
0004' 3E 50
0006' D3 E8
0008' 3E C3
000A' D3 E8
000C' 3E EC
000E' ED 47
0010' 21 0021'
0013' 22 EC06
0016' 21 016A'
0019' 22 EC0A
001C' 3E 90
001E' D3 EF
0020' C9

0021' 08
0022' D9
0023' 21 0000"
0026' 06 02
0028' 11 0006
002B' 3E FF
002D' 86
002E' 30 27
0030' 77

0031'	20 24	C	JR	NZ, TMVE5	
0033'	23	C	INC	HL	
0034'	23	C	INC	HL	
0035'	4E	C	LD	C, (HL) ; レントウ IO	
0036'	0C	C	INC	C	
0037'	0D	C	DEC	C	
0038'	23	C	INC	HL	
0039'	28 05	C	JR	Z, TMVE2	
003B'	ED 78	C	IN	A, (C)	
003D'	AE	C	XOR	(HL)	
003E'	ED 79	C	OUT	(C), A	
0040'	23	C	TMVE2: INC	HL ; レンタウ タイマ	
0041'	5E	C	LD	E, (HL)	
0042'	23	C	INC	HL	
0043'	56	C	LD	D, (HL) ; ノ アトレス DE	
0044'	14	C	INC	D	
0045'	15	C	DEC	D ; 0A'-シ ナラ ムシ	
0046'	28 04	C	JR	Z, TMVE3	
0048'	13	C	INC	DE	
0049'	1A	C	LD	A, (DE) ; タイマ フリセットチ ヲ	
004A'	1B	C	DEC	DE	
004B'	12	C	LD	(DE), A ; タイマ スタート	
004C'	23	C	TMVE3: INC	HL	
004D'	10 D9	C	DJNZ	TMVE1	
004F'	3E FF	C	TMVE4: LD	A, -1	
0051'	D3 E4	C	OUT	(0E4H), A ; 8214 イネ-フ	
0053'	D9	C	EXX		
0054'	08	C	EX	AF, AF'	
0055'	FB	C	EI		
0056'	C9	C	RET		
0057'	19	C	TMVE5: ADD	HL, DE	
0058'	10 D1	C	DJNZ	TMVE1+3	
005A'	18 F3	C	JR	TMVE4	
		C			
005C'	0D 0A 24				
08ED			CRLFC: DB	13, 10, '*' ; リタソ/ラインフイト	
C350			PBN EQU	800H+0EDH ; ヒョット3, ホ-ト0EDH	
0002			TMUNIT EQU	50000 ; 50ミリセコソト タソイ	
0005'			TIMERN EQU	2	
000F'			DSEG		
0000"			TIMER0: DS	6*TIMERN	
000C"			BUF: DS	128	
0006"			ECHOTM EQU	TIMER0+6 ; タイマ1ニ ナマエヲ ツケル	
000C"			CSEG		
005F'	F3		START: DI		
0060'	AF		XOR	A	
0061'	D3 E4		OUT	(0E4H), A ; 8214 テ-セ-フ	
0063'	32 EA55		LD	(0EA55H), A	
0066'	CD 0000'		CALL	INITM ; タイマ イソヤル	
			CONJT	TIMER0, PBN, TIMER0, 10	
0069'	21 08ED	+	LD	HL, PBN	
006C'	22 0002"	+	LD	(TIMER0+2), HL	
006F'	21 0000"	+	LD	HL, TIMER0	
0072'	22 0004"	+	LD	(TIMER0+4), HL	
0075'	3E 0A	+	LD	A, 10	
0077'	32 0001"	+	LD	(TIMER0+1), A	
			TRIGT		

007A'	3A 0001"	+	LD	A, (TIMER0+1)
007D'	32 0000"	+	LD	(TIMER0), A
			CONJT	ECHOTM, 0, 0, 100
0080'	21 0000	+	LD	HL, 0
0083'	22 0008"	+	LD	(ECHOTM+2), HL
0086'	21 0000	+	LD	HL, 0
0089'	22 000A"	+	LD	(ECHOTM+4), HL
008C'	3E 64	+	LD	A, 100
008E'	32 0007"	+	LD	(ECHOTM+1), A
0091'			LOOP:	MESAG "ニコリョク シタ モシ" カ" シハ"ラクタマテ エコー サレマス"
0091'	18 24	+	JR	..0001
0093'	7C 46 2D 33	+	..0002:	DB 7CH, "ニコリョク シタ モシ" カ" シハ"ラクタマテ エコー サレマス",
0097'	58 2E 38 20	+		
0098'	3C 40 20 53	+		
009F'	3C 5E 20 36	+		
00A3'	5E 20 3C 4A	+		
00A7'	5E 57 38 40	+		
00AB'	2F 43 20 34	+		
00AF'	3A 30 20 3B	+		
00B3'	5A 4F 3D 24	+		
00B7'	21 0093'	+	..0001:	LD HL, ..0002
00BA'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG
00BD'	C3 00DD'	+	JP	..0000
00C0'	01 0002	+	LD	BC, 2
00C3'	7E	+	..0003:	LD A, (HL)
00C4'	23	+	INC	HL
00C5'	FE 24	+	CP	'\$'
00C7'	C8	+	RET	Z
00C8'	FE 7C	+	CP	7CH
00CA'	20 06	+	JR	NZ, ..0004
00CC'	3E 80	+	LD	A, 80H
00CE'	A8	+	XOR	B
00CF'	47	+	LD	B, A
00D0'	18 F1	+	JR	..0003
00D2'	B0	+	..0004:	OR B
00D3'	E5	+	PUSH	HL
00D4'	C5	+	PUSH	BC
00D5'	5F	+	LD	E, A
00D6'	CD 0005	+	CALL	5 ;CPM CALL
00D9'	C1	+	POP	BC
00DA'	E1	+	POP	HL
00DB'	18 E6	+	JR	..0003
00DD'		+	..0000:	
			MESAG	CRLF
00DD'	21 005C'	+	LD	HL, CRLF
00E0'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG
			MESAG	"カタ ト Alpha ヲ コンコウ テ"キマス"
00E3'	18 1C	+	JR	..000B
00E5'	7C 36 45 20	+	..000C:	DB 7CH, "カタ ト Alpha ヲ コンコウ テ"キマス", '\$'
00E9'	44 20 7C 41	+		
00ED'	6C 70 68 61	+		
00F1'	20 7C 26 20	+		
00F5'	3A 5D 3A 5E	+		
00F9'	33 20 43 5E	+		
00FD'	37 4F 3D 24	+		
0101'	21 00E5'	+	..000B:	LD HL, ..000C

0104'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
			MESAG	CRLFC	
0107'	21 005C'	+	LD	HL,CRLFC	
010A'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
010D'	21 000C"		LD	HL,BUF	
0110'	06 80		LD	B,128	
0112'	36 24		FILL: LD	(HL),'\$' ;イント モシ テ ウメ	
0114'	23		INC	HL	
0115'	10 FB		DJNZ	FILL	
0117'	21 007D		LD	HL,125	
011A'	22 000C"		LD	(BUF),HL	
			READL	BUF	
011D'	11 000C"	+	LD	DE,BUF	
0120'	0E 0A	+	LD	C,10	
0122'	CD 0005	+	CALL	S	
			TRIGT	ECHOTM	
0125'	3A 0007"	+	LD	A,(ECHOTM+1)	
0128'	32 0006"	+	LD	(ECHOTM),A	
012B'	3E FF		LD	A,-1	
012D'	D3 E4		OUT	(0E4H),A ;8214 イマ-7"	
012F'	FB		EI		
0130'	3A 0006"		MACHI: LD	A,(ECHOTM)	
0133'	A7		AND	A	
0134'	20 FA		JR	NZ,MACHI	
0136'	F3		DI		
0137'	AF		XOR	A	
0138'	D3 E4		OUT	(0E4H),A ;8214 テ-7"	
013A'	32 EA55		LD	(0EA55H),A	
			MESAG	CRLFC	
013D'	21 005C'	+	LD	HL,CRLFC	
0140'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
			MESAG	CRLFC	
0143'	21 005C'	+	LD	HL,CRLFC	
0146'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
			MESAG	BUF+2	
0149'	21 000E"	+	LD	HL,BUF+2	
014C'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
			MESAG	CRLFC	
014F'	21 005C'	+	LD	HL,CRLFC	
0152'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
			MESAG	BUF+2	
0155'	21 000E"	+	LD	HL,BUF+2	
0158'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
			MESAG	CRLFC	
015B'	21 005C'	+	LD	HL,CRLFC	
015E'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
			MESAG	CRLFC	
0161'	21 005C'	+	LD	HL,CRLFC	
0164'	CD 00C0'	+	CALL	MESAG	
0167'	C3 0091'		JP	LOOP ;イントレス	
016A'	3E 34		SWVECT: LD	A,34H	
016C'	D3 EB		OUT	(0EBH),A ;タイマ タイシ	
016E'	C3 0000		JP	0 ;オクリ	
			END	START	

〈図4.11〉 インクルードされるマクロ定義とサブルーチンを含む別ファイル

```

1: ;イチト" ノミ テンカイスル タメノ チェック
2: ;! CHECK! マクロメイ!,EM
3: ; !EM! ハ サブ ルーチン トビ"コシ" ハ"ンチ
4: ; カナラス" !LOCAL! ニスル
5: ;
6: CHECK MACRO MNAME,EM
7: IF 20H AND NOT TYPE MNAME
8: MNAME EQU $+3
9: ENDF
10: IF MNAME EQ $+3
11: JP EM
12: ENDM
13: ;
14: ;カナ タイオウ メツセーシ" マクロ
15: ; !MESAG !ハ"ラメータ
16: ; ハ"ラメータ ハ !"! マタハ !"! テ" カコマレテイレハ" リテラル
17: ; ソレイカ"イ ハ アト"レス!(!カンセツ カノウ!)
18: ;
19: MESAG MACRO PARAM
20: LOCAL EM,TOBI,MES,J1,J2
21: IRPC X,PARAM
22: CH DEFL '&X&X'
23: EXITM
24: ENDM
25: IF CH EQ 27H
26: JR TOBI
27: MES: DB PARAM,'$'
28: TOBI: LD HL,MES
29: ELSE
30: IF CH EQ 2222H
31: JR TOBI
32: MES: DB 7CH,PARAM,'$'
33: TOBI: LD HL,MES
34: ELSE
35: LD HL,PARAM
36: ENDF
37: ENDF
38: CALL MESAG
39: CHECK MESAG,EM
40: LD BC,2
41: J1: LD A,(HL)
42: INC HL
43: CP '$'
44: RET Z
45: CP 7CH
46: JR NZ,J2
47: LD A,80H
48: XOR B
49: LD B,A
50: JR J1

```

このサブルーチンは
別にアセンブル可能
図4.14がその例


```

51: J2:      OR      B
52:          PUSH    HL
53:          PUSH    BC
54:          LD      E,A
55:          CALL     S      ; ICPM CALL
56:          POP     BC
57:          POP     HL
58:          JR      J1
59: EM:
60:          ENDIF
61:          ENDM
62: ;
63: ; コンソール カラ ;1; キ"ョウ ヨミトル
64: ; READL! ハ"ッファホ"インタ
65: ; ハ"ッファ エリヤ ハ ハ"ッファサイズ" ト モシ"スウ ノ
66: ; ; 2ハ"イト テ" ハシ"マル
67: ;
68: READL    MACRO    ADRS
69:          LD      DE,ADRS この行はマクロ・パラメータで変化するので別ファイル
70:          LD      C,10 にてきない
71:          CALL    S } 別ファイル可能 (図4.14)
72:          ENDM
73: ;
74: ; ソフトウェア タイマ ;MACRO! テイキ"
75: ; タイマトリカ! ;TRIGT ;タイマメイ、タイムチ、;IO;ヒ"ット
76: ; タイマメイ ムシテイ ノトキ ;TIMER0! トキメル
77: ; タイムチ ムシテイ ノトキ フ"リセツチ ラ ショウ
78: ; ; ;IO! ムシテイ ノトキ レンゲツ モトノマ
79: ;
80: TRIGT    MACRO    TIMER,CNT,PBN ;;PBN!ノ ヒ"ット シテイ ハ ヒ"ット タイヌウ
81:          IFB      <TIMER>
82:          LD      A,(TIMER0+1)
83:          LD      (TIMER0),A
84:          ELSE
85:          IFB      <CNT>
86:          LD      A,(TIMER+1)
87:          ELSE
88:          LD      A,CNT
89:          ENDIF
90:          LD      (TIMER),A
91:          ENDIF
92:          IFNB     <PBN>
93:          LD      HL,PBN
94:          LD      (TIMER+2),HL
95:          ENDIF
96:          ENDM
97: ;
98: ; タイマ!ーIO!レンゲツ
99: ; ; ;CONJT! タイマメイ、;IO;ヒ"ット、レンゲツタイマメイ、フ"リセツチタイムチ

```

```

100: ; タイマメイ ハ ムシティブカ
101: ; ソノタ ハ シテイノモノノミ ヘンコウ スル
102: ;
103: CONJT MACRO TIMER,PBN,TIMCJ,CNT
104: IFNB <PBN>
105: LD HL,PBN
106: LD (TIMER+2),HL
107: ENDIF
108: IFNB <TIMCJ>
109: LD HL,TIMCJ
110: LD (TIMER+4),HL
111: ENDIF
112: IFNB <CNT>
113: LD A,CNT
114: LD (TIMER+1),A
115: ENDIF
116: ENDM
117: ;
118: ; タイマ カンケイ イニシャル ルーチン .....これ以後はすべてサブルーチンなので別
119: ; タイマ IC initialize (8253) ファイルにてきる (図4.14)
120: ; インタラフト IC (8214)
121: ; ハラレル IO (8255) @ 0ECH
122: ; キホンシカン ハ マイクロSEC
123: ;
124: INITM: LD A,34H ;モート12
125: OUT (0EBH),A ;8253!ノ ポート
126: LD A,LOW TMUNIT
127: OUT (0EBH),A
128: LD A,HIGH TMUNIT
129: OUT (0EBH),A
130: LD A,0ECH ;ハクタ テーブル ノ ハーシ
131: LD I,A
132: LD HL,TMVECT
133: LD (0EC06H),HL
134: LD HL,SWVECT
135: LD (0EC0AH),HL
136: LD A,90H ;モート10 a,c:out b:in
137: OUT (0EFH),A ;8255! コントロール
138: RET
139: ;
140: ; タイマ インタラフト ショリ. タイマ ノ カス!TIMERN
141: ; タイマ!RAM!エリア !TIMER0
142: ; レントウ !IO! ポート !0! ハ ムシスル
143: ;
144: TMVECT: EX AF,AF'
145: EXX
146: LD HL,TIMER0
147: LD B,TIMERN ;タイマ ノ カス
148: TMVE1: LD DE,6
149: LD A,-1

```



```

150:      ADD      A, (HL)
151:      JR       NC, TMVE5
152:      LD        (HL), A
153:      JR       NZ, TMVE5
154:      INC      HL
155:      INC      HL
156:      LD        C, (HL) ; レント"ウ" I/O
157:      INC      C
158:      DEC      C
159:      INC      HL
160:      JR       Z, TMVE2
161:      IN        A, (C)
162:      XOR      (HL)
163:      OUT      (C), A
164:      TMVE2:    INC      HL ; レンケツ タイマ
165:      LD        E, (HL)
166:      INC      HL
167:      LD        D, (HL) ; ノ アト"レス" DE
168:      INC      D
169:      DEC      D ; !0! "ーシ" ナラ ムシ
170:      JR       Z, TMVE3
171:      INC      DE
172:      LD        A, (DE) ; タイマ フォリセットチ ラ
173:      DEC      DE
174:      LD        (DE), A ; タイマ スタート
175:      TMVE3:    INC      HL
176:      DJNZ     TMVE1
177:      TMVE4:    LD        A, -1
178:      OUT      (0E4H), A ; !8214 !イネ-フル
179:      EXX
180:      EX       AF, AF'
181:      EI
182:      RET
183:      TMVE5:    ADD      HL, DE
184:      DJNZ     TMVE1+3
185:      JR       TMVE4
186:      ;

```

— <図 4.12> 図 4.10 を別アセンブル形式に変更 —

(a) ソース・リスト

```

1:      .Z80
2:      ;カナタイオウ、ソフトタイマ ノ テスト プログラム
3:      ;      キホン ルーチン ラ ケゝツモシ"ジュール スル
4:      ;
5:      INCLUDE B:B3.MAC ←サブルーチンを含まないマクロ定義のみのファイル
6:      ;                      (図4.13)
7:      PUBLIC TIMERN,TMUNIT,TIMER0,SWVECT
8:      ;
9:      EXT      INITM
10:
11: CRLFC: DB      13,10,'$' ;リターン!ノ!ラインファイト"
12: PBN     EQU    800H+0EDH ;セ"ット!3,;ホ"ート!0EDH
13: TMUNIT  EQU    50000 ;;50!ミリセコント" タンイ

```

図4.10に追加した
のはこの2行だけ

(途中省略)

```

57:      MESAG    CRLFC
58:      JP        LOOP      ;エント"レス
59: SWVECT: LD      A,34H
60:      OUT      (0EBH),A ;タイマ テイシ
61:      JP        0 ;オフリ
62:      END      START

```

(b) アセンブル・リスト

```

      .Z80
      ;カナタイオウ、ソフトタイマ ノ テスト プログラム
      ;      キホン ルーチン ラ ケゝツモシ"ジュール スル
      ;
      INCLUDE B:B3.MAC ----- (図4.13)
      ;
      ;カナ タイオウ メッセージ マクロ
      ;      MESAG      ハ"ラメータ
      ;      ハ"ラメータ ハ " マクロ ' テ" カコマレティレハ" リテラ"
      ;      ソレイカ"イ ハ フト"レス(カンセツ カノウ)
      ;
      MESAG  MACRO  PARAM
      LOCAL  TOBI,MES,J1,J2
      IRPC   X,PARAM
      CH     DEFL  '&X&X'
      EXITM
      ENDM
      IF     CH EQ 27H
      JR     TOBI
      MES:   DB     PARAM,'$'
      TOBI:  LD     HL,MES
      ELSE
      IF     CH EQ 2222H
      JR     TOBI
      MES:   DB     7CH,PARAM,'$'
      TOBI:  LD     HL,MES

```



```

C          ELSE
C          LD      HL,PARAM
C          ENDIF
C          ENDIF
C          CALL    MESAG##
C          ENDM
C
C      ;
C      ;コンソール カラ 1 キョウ ヨミル
C      ;READL ハ`フ`ホ`インテ
C      ; ハ`フ` エリテ ハ`フ`サイズ` ト モシ`スウ ノ
C      ; 2ハ`イト テ` ハシ`マル
C      ;
C      READL  MACRO  ADRS
C              LD      DE,ADRS
C              CALL    READL##
C              ENDM
C
C      ;
C      ;ソフトウェア タイマ MACRO ティキ`
C      ;タイマトリカ`TRIST タイマメイ、タイムチ、IOヒ`ット
C      ; タイマメイ ムシテイ ノトキ TIMER0 トキメル
C      ; タイムチ ムシテイ ノトキ フ`リセツトチ ヲ ショウ
C      ; IO ムシテイ ノトキ レンクウ モトノママ
C      ;
C      TRIST  MACRO  TIMER,CNT,PBN ;PBN/ ヒ`ット シテイ ハ ヒ`ット タイオウ
C              IFB      <TIMER>
C              LD      A,(TIMER0+1)
C              LD      (TIMER0),A
C              ELSE
C              IFB      <CNT>
C              LD      A,(TIMER+1)
C              ELSE
C              LD      A,CNT
C              ENDIF
C              LD      (TIMER),A
C              ENDIF
C              IFNB     <PBN>
C              LD      HL,PBN
C              LD      (TIMER+2),HL
C              ENDIF
C              ENDM
C
C      ;
C      ;タイマーIOレンクウ
C      ;I CONJTI タイマメイ、IOヒ`ット、レンクウタイマメイ、フ`リセツトタイムチ
C      ; タイマメイ ハ ムシテイフカ
C      ; ソノタ ハ シテイノモノミ `ンゴク スル
C      ;
C      CONJT  MACRO  TIMER,PBN,TIMCJ,CNT
C              IFNB     <PBN>
C              LD      HL,PBN
C              LD      (TIMER+2),HL
C              ENDIF
C              IFNB     <TIMCJ>
C              LD      HL,TIMCJ
C              LD      (TIMER+4),HL
C              ENDIF
C              IFNB     <CNT>
C              LD      A,CNT
C              LD      (TIMER+1),A

```

```

C          ;
C          ;
;          PUBLIC TIMERN,TMUNIT,TIMER0,SWVECT
;          EXT     INITH
0000'      0D 0A 24      CRLFC: DB      13,10,'$' ;リタソ/ラインフイト"
00ED       EQU          PBN      EQU      800H+0EDH ;ヒ"ット3,ホ"ート0EDH
C350       TMUNIT      EQU      50000 ;50ミリセコト" タンイ
0002       TIMERN      EQU      2
0003'      DSEG
0000"      TIMER0: DS      6*TIMERN
000C"      BUF: DS      128
0006"      ECHOTM      EQU      TIMER0+6 ;タイマ1ニ ナマイヲ ヲケル
000C"      CSEG
0003'      F3          START: DI
0004'      AF          XOR      A
0005'      D3 E4        OUT      (0E4H),A ;8214 テ"セ-フ"ル
0007'      32 EA55      LD      (0EA55H),A
000A'      CD 0000*     CALL     INITH ;タイマ イニシヤル
CONJT      TIMER0,PBN,TIMER0,10
0000'      21 08ED      +      LD      HL,PBN
0010'      22 0002"    +      LD      (TIMER0+2),HL
0013'      21 0000"    +      LD      HL,TIMER0
0016'      22 0004"    +      LD      (TIMER0+4),HL
0019'      3E 0A        +      LD      A,10
001B'      32 0001"    +      LD      (TIMER0+1),A
TRIGT
001E'      3A 0001"    +      LD      A,(TIMER0+1)
0021'      32 0000"    +      LD      (TIMER0),A
CONJT      ECHOTM,0,0,100
0024'      21 0000      +      LD      HL,0
0027'      22 0008"    +      LD      (ECHOTM+2),HL
002A'      21 0000      +      LD      HL,0
002D'      22 000A"    +      LD      (ECHOTM+4),HL
0030'      3E 64        +      LD      A,100
0032'      32 0007"    +      LD      (ECHOTM+1),A
LOOP: MESAG "ニユクヨク シタ モシ" カ" シハ"ラクダヲテ エコー サレマス"
0035'      18 24        +      JR
..0001: DB      7CH,"ニユクヨク シタ モシ" カ" シハ"ラクダヲテ エコー サレマス",'$'
0037'      7C 46 2D 33 +
0038'      58 2E 38 20 +
003F'      3C 40 28 53 +
0043'      3C 5E 20 36 +
0047'      5E 20 3C 4A +
0048'      5E 57 38 40 +
004F'      2F 43 28 34 +
0053'      3A 30 28 38 +
0057'      5A 4F 3D 24 +
005B'      21 0037'    + ..0000: LD      HL,..0001
005E'      CD 0000*    +      CALL     MESAG##
MESAG      CRLFC
0061'      21 0000'    +      LD      HL,CRLFC
0064'      CD 0000*    +      CALL     MESAG##
MESAG      "カタ ト Alpha ヲ コンゴ"ウ テ"キマス"
0067'      18 1C        +      JR
0069'      7C 36 45 20 + ..0009: DB      7CH,"カタ ト Alpha ヲ コンゴ"ウ テ"キマス",'$'
006D'      44 20 7C 41 +
0071'      6C 70 68 61 +

```


0075'	20 7C 26 20	+		
0079'	3A 5D 3A 5E	+		
007D'	33 20 43 5E	+		
0081'	37 4F 3D 24	+		
0085'	21 0069'	+	..0008:	LD HL,..0009
0088'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
				MESAG CRLF
008B'	21 0000'	+		LD HL,CRLF
008E'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
0091'	21 000C"			LD HL,BUF
0094'	06 80			LD B,128
0096'	36 24		FILL:	LD (HL),'\$' ;イント モシ テ ウメ
0098'	23			INC HL
0099'	10 FB			DJNZ FILL
009B'	21 007D			LD HL,125
009E'	22 000C"			LD (BUF),HL
				READL BUF
00A1'	11 000C"	+		LD DE,BUF
00A4'	CD 0000*	+		CALL READL##
				TRIGT ECHOTM
00A7'	3A 0007"	+		LD A,(ECHOTM+1)
00AA'	32 0006"	+		LD (ECHOTM),A
00AD'	3E FF			LD A,-1
00AF'	D3 E4			OUT (0E4H),A ;8214 イネ-7'メ
00B1'	FB			EI
00B2'	3A 0006"		MACHI:	LD A,(ECHOTM)
00B5'	A7			AND A
00B6'	20 FA			JR NZ,MACHI
00B8'	F3			DI
00B9'	AF			XOR A
00BA'	D3 E4			OUT (0E4H),A ;8214 テ'セ-7'メ
00BC'	32 EA55			LD (0EA55H),A
				MESAG CRLF
00BF'	21 0000'	+		LD HL,CRLF
00C2'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
				MESAG CRLF
00C5'	21 0000'	+		LD HL,CRLF
00C8'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
				MESAG BUF+2
00CB'	21 000E"	+		LD HL,BUF+2
00CE'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
				MESAG CRLF
00D1'	21 0000'	+		LD HL,CRLF
00D4'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
				MESAG BUF+2
00D7'	21 000E"	+		LD HL,BUF+2
00DA'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
				MESAG CRLF
00DD'	21 0000'	+		LD HL,CRLF
00E0'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
				MESAG CRLF
00E3'	21 0000'	+		LD HL,CRLF
00E6'	CD 0000*	+		CALL MESAG##
00E9'	C3 0035'			JP ;イント'レス
00EC'	3E 34		SWVECT:	LD A,34H
00EE'	D3 EB			OUT (0EBH),A ;タイマ ティシ
00F0'	C3 0000			JP 0 ;オフ
				END START

図4.13と図4.14です。図4.10もグローバル宣言をする2行を先頭に追加して図4.12のようになっています。

ここにひとつノウハウがあります。すでに完成してデバッグ済みのプログラムを分割する場合、どのシンボルが内部で定義されていて、どれが外部から見えなくてはならないか……と考えるのは面倒です。そこでいきなり分割だけしてアセンブルします。これは当然エラーが続出します。コンソールに次々とエラー表示が出ます。このエラーになったシンボルがすべて **EXTERNAL** に宣言しなければならないシンボルです。では、コンソールに出てくるエラー表示をメモしたり、プリントしたりしなければならないかといえば、その必要はありません。大切なのはリストを取っておくことです。さほど大きくないプログラムならリストをコンソールに出しておけば最後にシンボル表が出てきます。この中に **U** の記号がついているシンボルが内部で決まらないものです。

では、エラー・メッセージとリストの最後のシンボル表とはどこが違うのでしょうか。それはエラーの数とシンボル表の **U** の数が違うのです。エラーは未定義のシンボルを参照しようとするたびに出てきます。これに対してシンボル表では同一の未定義シンボルを何回も表示することはありません。つまり、シンボル表の **U** の数が即 **EXTERNAL** に宣言すべきシンボルの数というわけです。

エラー表示で調べると同じシンボルが何回も出てきてしまい、重複をさけるのが大変です。しかもエラー表示は1行に1エラーですから、エラー23個でスクロール・アウトします。シンボル表は最後の16行が残ります。もし、シンボルの数が多くてコンソールでは見きれない場合は、リストを一度ファイルに取っておいて、そのファイルを **PIP** でプリンタへ出力します。このとき、

```
A>PIP ☒
                               ↓ Ctl-Z
* LST :=ファイル名.PRN [SSym^Z] ☒
```

と入力します。これでシンボル表と最後のエラー・メッセージがプリントされます。

シンボル表の **U** をさがして **EXTERNAL** にしたものは、別のファイルで **PUBLIC** にしなければなりません。ファイルが多ければ、どのファイルで定義されているべきものか調べるのは大変ですが、ファイルが2つなら相手はひとつだけですからお互いにこちらで **EXTERNAL** にしたら相手側で **PUBLIC** にすればよいわけです。

相手が多い時はシンボル表をプリントしてにらめっこします。シンボル表はソートされていますから簡単に見付かります。

図 4.13 図 4.11 からマクロ定義部分のみを取り出す

```

1: ;
2: ; カナ タイオウ メッセージ マクロ
3: ;      !MESAG      !ハ°ラメータ
4: ;      ハ°ラメータ ハ !"! マタハ !'! テ" カコマレテイレハ" リテラル
5: ;      ソレイカ"イ ハ アト"レス!(!カンセツ カノウ!)
6: ;
7: MESAG      MACRO      PARAM
8:             LOCAL     TOBI,MES,J1,J2
9:             IRPC      X,PARAM
10: CH         DEFL      '&X&X'
11:             EXITM
12:             ENDM
13:             IF        CH EQ 27H
14:             JR        TOBI
15: MES:        DB        PARAM,'$'
16: TOBI:       LD        HL,MES
17:             ELSE
18:             IF        CH EQ 2222H
19:             JR        TOBI
20: MES:        DB        7CH,PARAM,'$'
21: TOBI:       LD        HL,MES
22:             ELSE
23:             LD        HL,PARAM
24:             ENDIF
25:             ENDIF
26:             CALL      MESAG##
27:             ENDM
28: ;
29: ; コンソール カラ !1! キ"ョウ ヨミトル
30: ; !READL!      ハ"ッファホ"インタ
31: ;      ハ"ッファ エリヤ ハ ハ"ッファサイズ" ト モシ"スウ ノ
32: ;      !      2!ハ"イト テ" ハシ"マル
33: ;
34: READL      MACRO      ADRS
35:             LD         DE,ADRS
36:             CALL      READL##
37:             ENDM
38: ;
39: ; ソフトウェア タイマ !MACRO! テイキ"
40: ; タイマトリカ" !TRIGT !タイマメイ、タイムチ、!IO!ヒ"ット
41: ;      タイマメイ ムシテイ ノトキ !TIMER0! トキメル
42: ;      タイムチ ムシテイ ノトキ フ"リセツトチ ラ ショウ
43: ;      !IO! ムシテイ ノトキ レンケツ モトノマ
44: ;
45: TRIGT      MACRO      TIMER,CNT,PBN ;!PBN!/ ヒ"ット シテイ ハ ヒ"ット タイオウ
46:             IFB        <TIMER>
47:             LD         A,(TIMER0+1)
48:             LD         (TIMER0),A

```

マクロ処理を別モジュール
としたので外部に求める指
示をする

↑

↑

```

49:      ELSE
50:      IFB      <CNT>
51:      LD      A, (TIMER+1)
52:      ELSE
53:      LD      A, CNT
54:      ENDIF
55:      LD      (TIMER), A
56:      ENDIF
57:      IFNB     <PBN>
58:      LD      HL, PBN
59:      LD      (TIMER+2), HL
60:      ENDIF
61:      ENDM
62:      ;
63:      ; タイマ --- IO レンゲツ
64:      ;      ! CONJT! タイマメイ、! IO! ヒット、レンゲツタイマメイ、フ°リセットタイムチ
65:      ;      タイマメイ ハ ムシテイフカ
66:      ;      ソノタ ハ シテイノモノノミ ヘンコウ スル
67:      ;
68:      CONJT    MACRO      TIMER, PBN, TIMCJ, CNT
69:      IFNB     <PBN>
70:      LD      HL, PBN
71:      LD      (TIMER+2), HL
72:      ENDIF
73:      IFNB     <TIMCJ>
74:      LD      HL, TIMCJ
75:      LD      (TIMER+4), HL
76:      ENDIF
77:      IFNB     <CNT>
78:      LD      A, CNT
79:      LD      (TIMER+1), A
80:      ENDIF
81:      ENDM

```

— <図 4.14> 別アセンブルされるマクロ処理部 —

(a) ソース・リスト

```

1:      .Z80      ;
2:      NAME      ('MESTIM') ; メッセージ ト タイマ
3:      ;
4:      ; カナ タイオウ メッセージ マクロ
5:      ;      ショリ ルーチン
6:      ;
7:      MESAG:: LD      BC, 2
8:      J1:      LD      A, (HL)
9:      INC      HL
10:     CP      '$'
11:     RET      Z

```



```

12: マクロシヨ CP 7CH
13: リがメイン JR NZ,J2
14: プログラム LD A,80H
15: から見える XOR B
16: ようにする LD B,A
17: JR J1
18: J2: OR B
19: PUSH HL
20: PUSH BC
21: LD E,A
22: CALL 5 ;ICPM CALL
23: POP BC
24: POP HL
25: JR J1
26: ;
27: ;コンソール カラ !1! キョウ ヨミトル
28: ;
29: READL:: LD C,10
30: CALL 5
31: RET
32: ;
33: ;タイマ カンケイ イニシャル ルーチン
34: ;タイマ !IC initialize (8253)
35: ;インタラフト !IC (8214)
36: ;ハラレル !IO (8255) @ 0ECH
37: ; キホンシ カン ハ マイクロ!SEC
38: ;
39: INITM:: LD A,34H ;モート!2
40: OUT (0EBH),A ;!8253!ノ ポート
41: LD A,LOW TMUNIT##
42: OUT (0EBH),A
43: LD A,HIGH TMUNIT##
44: OUT (0EBH),A
45: LD A,0ECH ;ハクダ テーブル ノ ハーシ
46: LD I,A
47: LD HL,TMVECT
48: LD (0EC06H),HL
49: LD HL,SWVECT##
50: LD (0EC0AH),HL
51: LD A,90H ;モート!0 a,c:out b:in
52: OUT (0EFH),A ;!8255! コントロール
53: RET
54: ;
55: ;タイマ インタラフト ショリ。 タイマ ノ カス!TIMERN
56: ; タイマ!RAM!エリヤ !TIMER0
57: ; レントウ !IO! ポート !0! ハ ムシスル
58: ;

```

メイン・プログラムで
定義される

```

59:  TMVECT:  EX      AF,AF'
60:          EXX
61:          LD      HL,TIMER0###
62:          LD      B,TIMERN### ; タイマ ノ カス"
63:  TMVE1:   LD      DE,6
64:          LD      A,-1
65:          ADD     A,(HL)
66:          JR      NC,TMVE5
67:          LD      (HL),A
68:          JR      NZ,TMVE5
69:          INC     HL
70:          INC     HL
71:          LD      C,(HL) ; レント"ウ ! IO
72:          INC     C
73:          DEC     C
74:          INC     HL
75:          JR      Z,TMVE2
76:          IN      A,(C)
77:          XOR     (HL)
78:          OUT     (C),A
79:  TMVE2:   INC     HL ; レンケツ タイマ
80:          LD      E,(HL)
81:          INC     HL
82:          LD      D,(HL) ; ノ アト"レス ! DE
83:          INC     D
84:          DEC     D ; !0!1°-シ" ナラ ムシ
85:          JR      Z,TMVE3
86:          INC     DE
87:          LD      A,(DE) ; タイマ フ"リセツチ ラ
88:          DEC     DE
89:          LD      (DE),A ; タイマ スタート
90:  TMVE3:   INC     HL
91:          DJNZ   TMVE1
92:  TMVE4:   LD      A,-1
93:          OUT     (0E4H),A ; !8214 !イネフ"ル
94:          EXX
95:          EX      AF,AF'
96:          EI
97:          RET
98:  TMVE5:   ADD     HL,DE
99:          DJNZ   TMVE1+3
100:         JR      TMVE4
101:         ;
102:         END      ; モシ"ユール エント"

```

メイン・プログラムで
定義される

(b) アセンブル・リスト

```

        .Z80      ;
        NAME      ('MESTIM') ;メッセージ ト タイマ
;
; カラ タイムアウト メッセージ マクロ
; ショリ ルーチン
;
0000'    01 0002    MESAG: LD      BC,2
0003'    7E        J1:   LD      A,(HL)
0004'    23        INC     HL
0005'    FE 24     CP      '$'
0007'    C8        RET     Z
0008'    FE 7C     CP      7CH
000A'    20 06     JR      NZ,J2
000C'    3E 00     LD      A,00H
000E'    A8        XOR     B
000F'    47        LD      B,A
0010'    18 F1     JR      J1
0012'    B0        J2:   OR      B
0013'    E5        PUSH   HL
0014'    C5        PUSH   BC
0015'    5F        LD      E,A
0016'    CD 0005   CALL    5      ;CPM CALL
0019'    C1        POP     BC
001A'    E1        POP     HL
001B'    18 E6     JR      J1
;
; コンソール カラ 1 キーボード
;
001D'    0E 0A     READL: LD      C,10
001F'    CD 0005   CALL    5
0022'    C9        RET
;
; タイマ カンケイ イニシャル ルーチン
; タイマ IC initialize (8253)
; インタラプ्ट IC (8214)
; ハードウェア IO (8255) @ 0ECH
; キーボード カン ハ マイクロSEC
;
0023'    3E 34     INITM: LD      A,34H ;モード2
0025'    D3 EB     OUT      (0EBH),A ;8253/ポート
0027'    3E 00*    LD      A,LOW TMUNIT##
0029'    D3 E8     OUT      (0EBH),A
002B'    3E 00*    LD      A,HIGH TMUNIT##
002D'    D3 E8     OUT      (0EBH),A
002F'    3E EC     LD      A,0ECH ;ハードウェアポート / ハードウェア
0031'    ED 47     LD      I,A
0033'    21 0044'   LD      HL,TMVECT
0036'    22 EC06   LD      (0EC06H),HL
0039'    21 0000*   LD      HL,SWVECT##
003C'    22 EC0A   LD      (0EC0AH),HL
003F'    3E 90     LD      A,90H ;モード0 a,c:out b:in
0041'    D3 EF     OUT      (0EFH),A ;8255 コントローラ
0043'    C9        RET

```

```

;
; タイマ インタラプト ショリ。 タイマ ノ カス`TIMERN
;      タイマRAMエリア`TIMERO
;      レット`ウ IO ｾﾞｰﾄ 0 ｵ ｵｼｽﾙ
;
0044' 00      TMVECT: EX      AF,AF'
0045' 09      EXX
0046' 21 0000* LD      HL,TIMER0##
0049' 06 00*   LD      B,TIMERN## ; タイマ ノ カス`
004B' 11 0006   TMVE1: LD      DE,6
004E' 7F FF    LD      A,-1
0050'         LD      A,(HL)
0051' 30 27    JR      NC,TMVE5
0053' 77      LD      (HL),A
0054' 20 24    JR      NZ,TMVE5
0056' 23      INC     HL
0057' 23      INC     HL
0058' 4E      LD      C,(HL) ; レット`ウ IO
0059' 0C      INC     C
005A' 0D      DEC     C
005B' 23      INC     HL
005C' 28 05    JR      Z,TMVE2
005E' ED 78    IN      A,(C)
0060' AE      XOR     (HL)
0061' ED 79    OUT     (C),A
0063' 23      TMVE2: INC     HL ; レックワ タイマ
0064' 5E      LD      E,(HL)
0065' 23      INC     HL
0066' 56      LD      D,(HL) ; ノ フト`レス DE
0067' 14      INC     D
0068' 15      DEC     D ; 0`ｹ`ｼ` ナラ ｵｼ
0069' 28 04    JR      Z,TMVE3
006B' 13      INC     DE
006C' 1A      LD      A,(DE) ; タイマ フ`リセｯﾄチ ラ
006D' 1B      DEC     DE
006E' 12      LD      (DE),A ; タイマ スタｰﾄ
006F' 23      TMVE3: INC     HL
0070' 10 D9    DJNZ    TMVE1
0072' 3E FF    TMVE4: LD      A,-1
0074' D3 E4    OUT     (0E4H),A ; 0214 イﾹｰﾌ`ﾙ
0076' D9      EXX
0077' 08      EX      AF,AF'
0078' FB      EI
0079' C9      RET
007A' 19      TMVE5: ADD     HL,DE
007B' 10 D1    DJNZ    TMVE1+3
007D' 10 F3    JR      TMVE4
;
END      ; ﾓｼ`ﾔｰﾙ ｵﾝﾄ`

```


4.6 実行時リロケート機能

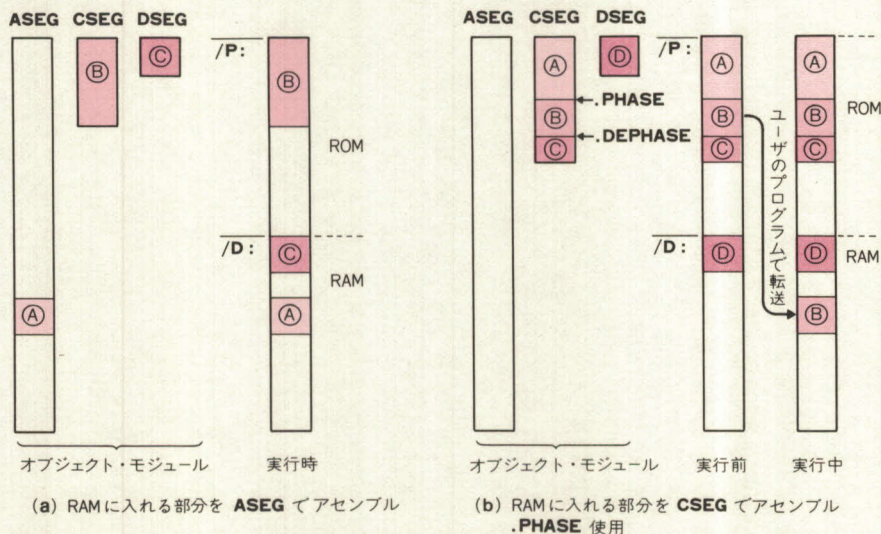
——ROM内のプログラムをRAMに移して実行

プログラムをRAMに移して実行したい理由はいろいろ考えられます。たとえば、**BIT** 命令のビット番号を変更したいとか、ジャンプ命令の飛び先を書き変えたいなど、それにRAMの方がスピードが速いというハード上の条件もあり得ます。RAMに移す部分が数ステップなら簡単ですが、これが大きくなるとアセンブラで番地を付けないと大変な手間がかかります。

RAMに入れる番地が固定されているものとすれば、これを **ASEG** としてアセンブルすると図 4.15(a)のようなメモリ配置が得られます。もちろん、**CSEG** の中から **ASEG** を参照したり、その逆もすべてアセンブラとリンクが解決してくれます。しかし、このコードをそのままROMに書いても **ASEG** の番地はそのままでは書きません。RAMの番地がROMから離れているからです。

そこで、通常はオペレータの責任でこの部分を取り出してROMのある場所へ書き、**CSEG** のプログラムでその場所をあらかじめ指定しておいてRAMに移す作業をしなけ

〈図 4.15〉 RAM 中で実行されるプログラム



ればなりません。ここで問題なのは、**ASEG** の部分を ROM のどこへ書き込むかが、ROM 書き込み作業段階で決定できる点です。プログラムを書いた本人がこの作業をすればよいとしても、分業されていると混乱する可能性は大です。

このようなトラブルをさけるために、M80 では実行時に別のエリアに移して実行されるコードの番地を解決するための疑似命令が用意されています。それは、**.PHASE** と **.DEPHASE** です。この機能を使用しても ROM から RAM へ移すプログラムはユーザの手で書かなければなりません。しかし、この部分を ROM のどの場所書いておくか、ROM が何バイト必要になるかなどの番地に関しては、すべて **CSEG** と同じ扱いになっていますから、リンク作業で他のプログラムと結合されても、また ROM 内の番地を変更しても RAM へ移して実行する上で問題は起きません。

ユーザは、**.PHASE**～**.DEPHASE** の部分が **CSEG** の中の何処に位置するかについて考える必要はなく、すべてラベルを使って RAM へ転送するプログラムを作っておけばよいのです。図 4.15 (b)がこの方法による場合のメモリ配置です。**.PHASE** の使用例は 6.4.1 に出てきます。

第 5 章

マクロ・アセンブラの高度な応用

M80 程度のマクロ機能があるとその応用可能性はほぼ無限といってもよく、とうてい本書だけで説明しきれません。マクロ機能だけをとりえてもそうですから、まして機械語プログラムの技術と組み合わせて新たな可能性を追求して行くと、あまりの奥の深さに圧倒されそうです。第 2 章、第 3 章で呼び鈴を押して、第 4 章で門が開き、本章で初めて長いアプローチに入るといっても過言ではありません。

前章までは基本事項の断片の集合であったともいえます。本章では、実際の使用により即した応用例をとり上げたいと思います。

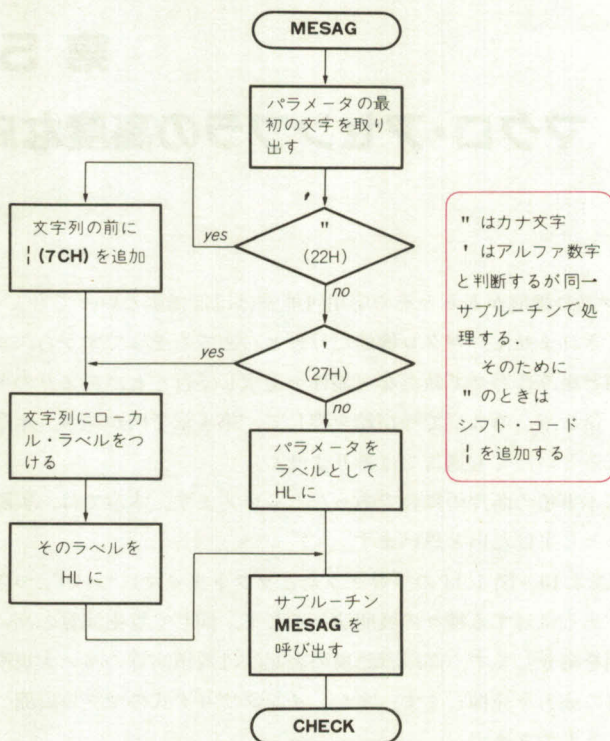
まず最初に、図 4.10～図 4.14 のプログラムとソフトタイマについて、つぎに算術演算の同一マクロ呼び出しに対する種々の展開法。そして、同じく算術演算の高級言語風表記法について応用例を紹介します。高級言語風の表記法は数値演算の多い大規模なプログラムの開発では抜群の威力を発揮します。また、インタプリタ式のマクロ展開ではメモリを極端に節約することもできます。

後半ではビット・プロセッサ（1 ビット単位のデータを処理するプロセッサ）用のクロス・アセンブラと Z80 用ロジック・エミュレータ（Z80 でロジック処理をビット単位で実行する）の論理式表記、BPU 用クロス・コンパイラ風表記について解説します。

5.1 カナ文字対応メッセージ出力

図 4.10(a)で 22 行目と 24 行目にカナ文字メッセージのマクロ呼び出しが書かれています。通常の処理でこのカナ文字が出力できないので、図 4.11 に示すマクロ定義を使用してカナとアルファ数字に対応できるようにしたものです。このマクロの展開フローは図 5.1 に、また処理ルーチン（これもマクロの中に含まれているが一度のみしか展開されない）は図 5.2 のようなフローにしたがっています。

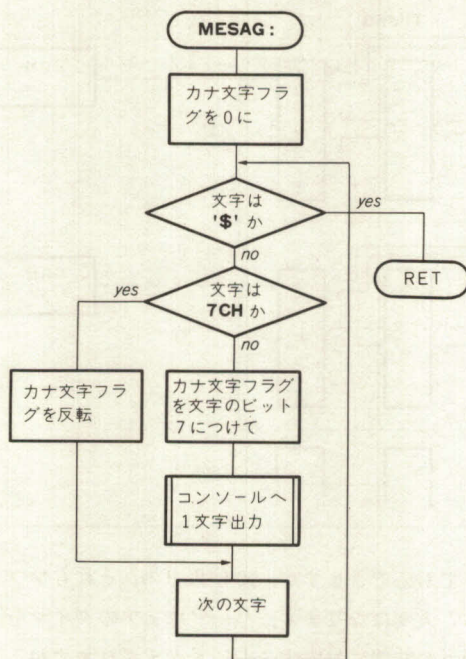
〈図 5.1〉 カナ文字対応メッセージ・マクロの展開フロー



引用符が `` であったか ` ` であったかの情報は、何もしなければオブジェクト・コード上には反映されませんから、マクロ展開時に ` ` であった時は **7CH** を文字列の前につけて処理データとします。当然、このマクロを通して **7CH** の文字そのものを出力することはできません。**\$**を終わりの記号としているのは、カナ対応でない時のシステム・コール番号 9 のなごりです。このサブルーチンはアルファ数字の状態から始まります。したがって、直接システム・コール 9 を使っていたマクロと互換性があり、**以前のマクロ呼び出しを全く変更する必要がありません。**

図 4.10 (b) がアセンブル・リストです。メッセージの 16 進コードは確かにビット 7 が 0 になっていますが、ソース部分のリストはカナ文字に復元されています(4.3 節参照)。

〈図 5.2〉 カナ文字対応メッセージ・サブルーチン実行フロー



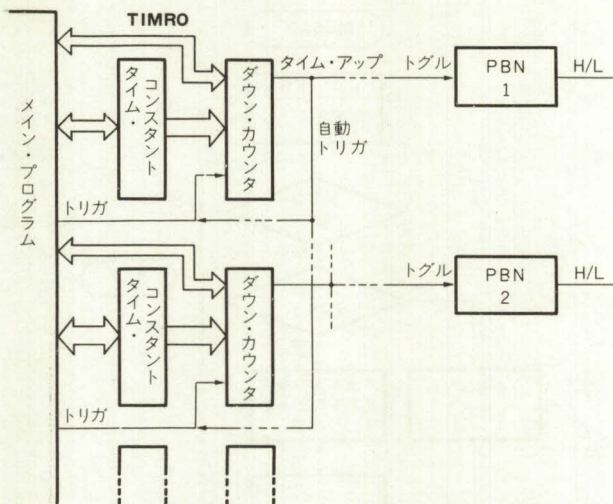
このソフトは読み取った文字列を、時間を待ってからエコーするようになっていますが、エコー用にも同じ **MESAG** を使用していますから、入力された文字の中に **7CH** のコードが入っているとその文字が消えるだけでなく、それ以後の文字が変わってしまいます。実用上は **7CH** を使用する必要性をチェックしておかなければなりません。

5.2 ソフトウェアによるマルチ・タイマ

リアルタイムで動作するソフトウェアにとって、タイマ機能は不可欠です。アクチュエータの待ち時間、警告ランプの点滅、リレー接点のチャタリング消去、アナログ変化量のサンプリング等々タイマが必要になるケースは数えきれません。

そこで、通常はハードウェアでタイマを作ったり、タイマ用 LSI を使用します。タイマ

〈図 5.3〉 ソフトウェア・タイマのフローチャート・ブロック図



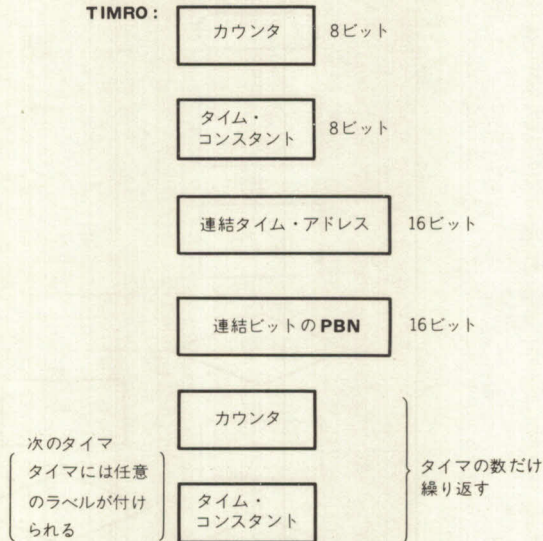
の数が少なければこれで対応できますが、10個以上の、それもソフト上で時間変更ができるタイマが必要となると大変になります。ハードウェアのタイマを1個にして、ソフトウェアでカウントして種々の時間に対応する方法も考えられますが、これは通常多くのタイマの並行動作ができません。

数10個のソフトウェアで変更可能なタイマが、全く独立の時間関係で並行動作できれば…便利ですね。ついでにタイマのカウントアップで、別のタイマを自動スタートしたり、I/OのビットをON/OFFしたりできたら……。この考え方をハードウェア風のブロック図にしたのが図5.3です。実際にはこのブロックはソフト的にメモリの中に作られます。そのメモリ・マップは図5.4のようにします。タイマ1個あたり6バイトで構成されます。

このダウン・カウンタをカウントするのは、ただ1個のハードウェア・タイマによるインタラプトです。ハードウェア・タイマによってソフトウェア・タイマの基準時間単位(1カウント当たりの時間)が決定されます。このインタラプトも周辺LSI(CTCや8253)を使用すればソフトでコントロールできます。

タイマの処理は、基本的にはタイマ・カウンタが0なら何もしない、0でなければダウン・カウントする、ダウン・カウントして0になったらカウント・アップと判断して連結されているタイマとI/Oのビットの処理をするという単純なものです。これをフローチャート

〈図 5.4〉 ソフトウェア・タイマの作業エリア



で示せば図 5.5 のようになります。図 4.10 では **TIMERN** がタイマの数を表していて、**2** に **EQU** されています。 **TMUNIT** はハードウェア・タイマに設定するカウント値です。ハードウェア・タイマのクロックが $1\ \mu\text{s}$ ですからそのままの数が使えます。

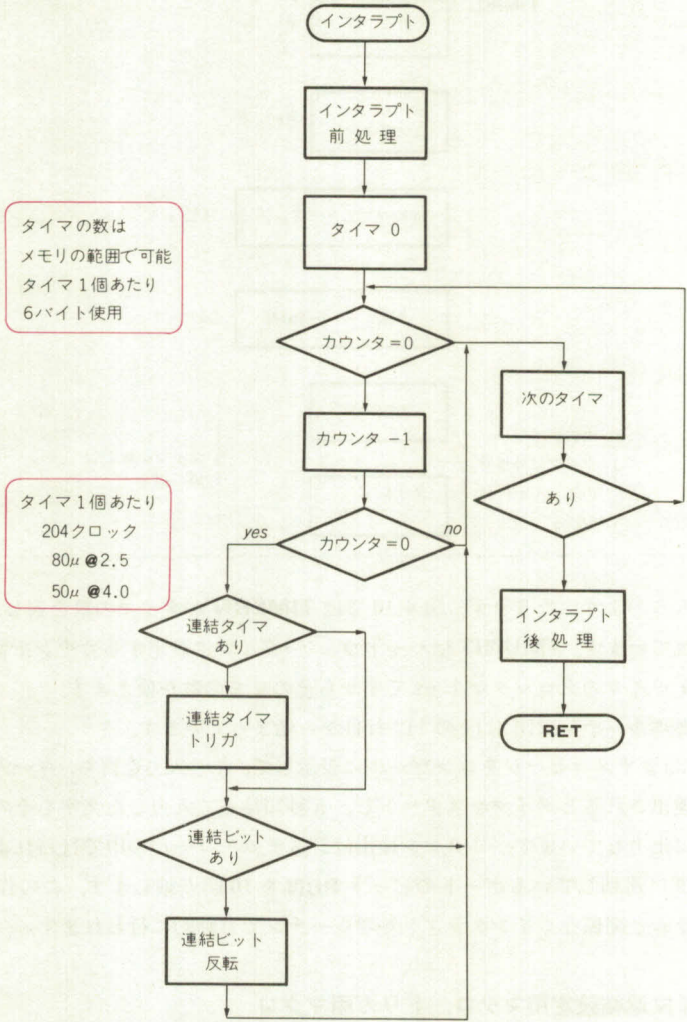
タイマの処理ルーチンは図 4.11 の 118 行目から始まっています。

図 4.10 ではまずメッセージをコンソールに表示して、キー入力を待ち、キー入力されてリターンが検出されるとタイマをスタートし、5 秒間待って入力した文字をそのまま 2 回コンソールに出力しています。リターン検出はシステム・コールの中で行われます。タイマ 0 はその間に連動しているポートのビット **PBN** を 10 回点減します。この作業はメイン・プログラムと関係なくインタラプト処理ルーチンで自動的に行われます。

5.2.1 タイマ連結設定用マクロ、トリガ用マクロ

図 4.10 の 19 行、21 行にタイマ連結用マクロ **CONJT** が呼び出されています。このマクロ定義は図 4.11 の 97 行からですが、これは単にタイマの作業用メモリに、パラメータの値を書き込むだけです。19 行の **CONJT** は、タイマ 0 に **PBN** (6 行で **EQU** されている) とタイマ 0 を連結し、時定数を 10 に設定せよという意味を表します。また、21 行の方はタ

〈図 5.5〉 ソフトウェア・タイマ処理のフローチャート



イマECHOTMに連結されているI/Oとタイマをはずし、時定数を100に設定せよという意味です。

18行のイニシャル・ルーチンで、時間単位が50msにハード上でセットされていますか

ら、時定数はタイマ0が0.5秒、**ECHOTM**が5秒になります。タイマ0にはタイマ0自身が連結されているので、トリガ後カウント・アップするたびに**PBN**のビットをトグル(ひっくりかえす)してこのビットに接続されているランプをON/OFFします。**PBN**は1~255のポートに対して適用できます。連結タイマは0ページ以外のメモリ全域です。ただし、各タイマは連続した6バイトごとの配列になっていなければなりません。

時定数と連結指示は、省略すると前回のままとなります。1度は必ず指定しなければなりません。

トリガ用のマクロはタイマ名も省略できます。20行の**TRIGT**は省略形でタイマ0を指すようになっています。34行の場合は**ECHOTM**をトリガしています。トリガ時には、第2パラメータとしてタイマのカウントに設定する値(0~255)が書けます。この値は直接カウントに書かれ、時定数は変化しません。これを指定するのは、臨時に時間長を変える時と、途中でリセットする時(値を0にする)です。途中でリセットされたタイマはカウント・アップにならず、連結I/O、連結タイマともトリガされません。

タイマはカウント中にもトリガできます。このときは再びフルカウントからやりなおしになります。つまり、リトリガ機能になります。タイマはメモリですから、当然何時でも読み取れます。

この形式のソフト・タイマはプログラムの面倒な時間管理の部分を極めて簡単に書けるようにしてくれます。しかも、50ms単位のタイマがメイン・プログラムの半分の時間でインタラプト処理をすると仮定した時、最悪のケース(すべてのタイマに連動するI/Oとタイマがあり、しかも全く同時にタイムアップとなった時)でも500チャンネルの処理ができます。このためにRAM 3 Kバイトが必要ですが、もしハードウェアで500チャンネルのどのI/Oにも連結できるタイマを作ったら相当大がかりなものになるでしょう。

5.3 同一マクロ呼び出しに対する5種の展開法

1.1節ではメイン・プログラムに手を入れなくても、マクロ定義のみを変更してスピード優先のコードやメモリ節約のコードが作り出せると書きました。ここではその具体的な例として4バイトの演算とビットのセットについて5種類の展開例を掲げ、各々のマクロ・パラメータと実行時のデータの扱いについて解説します。

スピード優先の方法では、できる限り生成コードの変化部分を多くしてマクロ展開時に解決してしまい、実行時の変化要素を減らします。逆にメモリ節約形ではマクロ・パラメ

ータによる生成コード変化をできる限り少なくし、処理の多くを実行ルーチンに負担させます。極端にメモリを節約する時には、**CALL** 命令の CD 1 バイトをも削ってアドレスだけを生成しておき、実行時にそれを解釈するプログラムがそのアドレスを **CALL** する方法もあります。これは中間コード・インタプリタと呼ばれる方法ですが、ここまで含めてもメイン・プログラムの変更はほとんど不要になるマクロ定義が可能です。

各ソース・プログラム中には既出のマクロを使用しています。これらについては説明を省きます。

5.3.1 直接データを渡す方式

マクロを使うと、最も手軽にできるのがこの方式です。4 バイトの加算には 8 バイトのデータを渡して、4 バイトのデータを返してもらうわけですが、IX を使って 8 バイトのデータを渡すことはできます。ビット・セットの方は、すでに何回か出てきている毎回全部を展開する方式です。

〈図 5.6〉 各方式に共通のマクロ定義

```

1:      .Z80
2:      ; キョークマクロ
3:      ;
4:      ; レジスタ レンゾク ロート
5:      LDIRR    MACRO    REGS,REG
6:              IRPC      Q,REGS
7:              LD         Q,(HL)
8:              INC        HL
9:              ENDM
10:             IFNB      <REG>
11:             LD         REG,(HL) ; ;インクリシナイ
12:             ENDF
13:             ENDM
14:      ;
15:      ; レンゾクストア
16:      STIRR    MACRO    REGS,REG
17:              IRPC      Q,REGS
18:              LD         (HL),Q
19:              INC        HL
20:              ENDM
21:             IFNB      <REG>
22:             LD         (HL),REG
23:             ENDF
24:             ENDM
25:      ;

```

4バイトの加算は実際には簡単なプログラムですが、これは乗除算でも同じようにできるために、サブルーチンとしておきます。

図5.6には共通に使うマクロを示します。5種類のすべての展開法に共通です。図5.7がメイン・プログラムです。

マクロ定義は図5.8に示す通りです。**HLIX**と**BCDE**で2つの4バイト・データを渡し、**HLIX**に答えが返ってきます。2度目のマクロ展開で25バイトとかなり大きなエリアを使います。

ビット・セットの方は直接展開で、ひとつのビット当たり6バイトです。

5.3.2 レジスタでアドレスを渡す方式

データを直接渡す方法は、データ長が6バイトや8バイトまたは可変長になると実際には使えないケースが出てきます。また、4バイトでも渡すデータとしては多すぎます。そこでデータのアドレスを渡す方式を考えます。これならデータ長に関係なく、常に2バイトでひとつのデータを表せます。可変長も扱えます。

アドレスを渡す方式にするとデータを受け取る作業は不要です。というのは、結果を入

〈図5.7〉 マクロ ADDQ, ON のメイン・プログラム

```

1:  ; マクロ !ADDQ,ON! テスト
2:  ; チョクセツ テンカイ スル
3:  ;
4:  .XLIST
5:  INCLUDE B:G1.MAC ← 図5.6
6:  INCLUDE B:G2.MAC ← 図5.8(a)
7:  .LIST
8:  ASEG
9:  ORG      1000H
10:  QUAD    <AAA,BBB,CCC,DDD,EEE>
11:  QUAD    <JJJ,KKK>
12:  PBNDEF  5,<,,MON,TUE,WED>
13:  PBNDEF  8,<,,RED,GRN,,BLU,BLK>
14:  ;
15:  CSEG
16:  START:  ADDQ      DDD,AAA,CCC
17:          ADDQ      BBB,JJJ,KKK
18:          ON        <RED,WED>
19:          ON        <TUE,BLU,MON>
20:          JP        START
21:  ;
22:  END      START

```

〈図 5.8〉 直接データを渡すマクロ

(a) マクロ定義のソース・リスト

```

1: ; チョクセツ データ ラ ワダス
2: ;
3: CHECK MACRO MNAME,EM
4: IF 20H AND NOT TYPE MNAME
5: MNAME EQU $+3
6: ENDIF
7: IF MNAME EQ $+3
8: JP EM
9: ENDM
10: ;
11: ADDQ MACRO S1,S2,DST
12: LOCAL EM
13: LD IX,(S1)
14: HL,(S1+2)
15: LD DE,(S2)
16: LD BC,(S2+2)
17: CALL ADDQ
18: LD (DST),IX
19: LD (DST+2),HL
20: CHECK ADDQ,EM
21: ADD IX,DE
22: ADC HL,BC
23: RET
24: EM:
25: ENDIF
26: ENDM
27: ;
28: ON MACRO PBNS ;スハテ マイカイ テンカイ サレル
29: IRP QQ,<PBNS>
30: IN A,(HIGH QQ)
31: SET LOW QQ,A
32: OUT (HIGH QQ),A
33: ENDM
34: ENDM
35: ;
36: PBNDEF MACRO PORT,BNAME
37: TEMP DEFL 0
38: IRP Q,<BNAME>
39: IFNB <Q>
40: Q EQU PORT*256+TEMP
41: ENDIF
42: TEMP DEFL TEMP+1
43: ENDM
44: ENDM
45: ;
46: QUAD MACRO NAMES
47: IRP QQ,<NAMES>
48: QQ: DS 4
49: ENDM
50: ENDM
51: ;

```


(b) アセンブル・リスト

```

; マクロ ADDQ,ON テスト
; チョクセツ テンカイ スル
;

. LIST
ASEG
ORG      1000H
QUAD     <AAA,BBB,CCC,DDD,EEE>
1000'    +   AAA:   DS      4
1004'    +   BBB:   DS      4
1008'    +   CCC:   DS      4
100C'    +   DDD:   DS      4
1010'    +   EEE:   DS      4
QUAD     <JJJ,KKK>
1014'    +   JJJ:   DS      4
1018'    +   KKK:   DS      4
PBDEF    5,<,,MON,TUE,WED>
PBDEF    8,<,,RED,GRN,,BLU,BLK>
;

101C'
0000'
0000'    DD 2A 100C    +
0004'    2A 100E      +
0007'    ED 5B 1000    +
000B'    ED 4B 1002    +
000F'    CD 001C'      +
0012'    DD 22 100B    +
0016'    22 100A      +
0019'    C3 0021      +
001C'    DD 19         +
001E'    ED 4A         +
0020'    C9           +
0021'    +

0021'    DD 2A 1004    +
0025'    2A 1006      +
0028'    ED 5B 1014    +
002C'    ED 4B 1016    +
0030'    CD 001C'      +
0033'    DD 22 1018    +
0037'    22 101A      +

003A'    DB 0B         +
003C'    CB CF         +
003E'    D3 0B         +
0040'    DB 05         +
0042'    CB E7         +
0044'    D3 05         +

START:   ADDQ      DDD,AAA,CCC
LD       IX,(DDD)
LD       HL,(DDD+2)
LD       DE,(AAA)
LD       BC,(AAA+2)
CALL     ADDQ
LD       (CCC),IX
LD       (CCC+2),HL
JP       ..0000
ADD      IX,DE
ADC      HL,BC
RET
..0000:  ADDQ      BBB,JJJ,KKK
LD       IX,(BBB)
LD       HL,(BBB+2)
LD       DE,(JJJ)
LD       BC,(JJJ+2)
CALL     ADDQ
LD       (KKK),IX
LD       (KKK+2),HL
ON       <RED,WED>
IN       A,(HIGH RED)
SET      LOW RED,A
OUT      (HIGH RED),A
IN       A,(HIGH WED)
SET      LOW WED,A
OUT      (HIGH WED),A
ON       <TUE,BLU,MON>

```

0046'	DB 05	+	IN	A, (HIGH TUE)
0048'	CB DF	+	SET	LOW TUE, A
004A'	D3 05	+	OUT	(HIGH TUE), A
004C'	DB 08	+	IN	A, (HIGH BLU)
004E'	CB E7	+	SET	LOW BLU, A
0050'	D3 08	+	OUT	(HIGH BLU), A
0052'	DB 05	+	IN	A, (HIGH MON)
0054'	CB D7	+	SET	LOW MON, A
0056'	D3 05	+	OUT	(HIGH MON), A
0058'	C3 0000'		JP	START
			END	START

れるべきアドレスをもサブルーチンの方へ渡してしまえるからです。結果をメモリに戻す作業はサブルーチン内で済ませます。

ビット・セットの方は **PBN** をレジスタに置いて渡すようにしました。この方式では展開するたびにビットあたり 6 バイトでプログラムは処理ルーチンの分だけ増えた計算になります。しかし、もし処理内容が複雑なものであれば毎回展開するよりサブルーチン化した方がプログラムが小さくなります。ここでの例は、**アドレスでなくとも (PBN のような含みのある数でも) 直接展開でなくサブルーチン処理する方法もとれる**という意味を持っています。

この方式のマクロ定義を図 5.9(a)に、展開リストを同図(b)に示します。**ADDQ** の方は展開ごとに 14 バイトになり、データ渡しよりもかなり減りました。マクロ呼び出しをする **メイン・プログラムは図 5.7 と全く同じ**でインクルードするファイルだけの変更になります。

5.3.3 インライン・パラメータでアドレスを渡す方式

これまでの方式では、レジスタを介してサブルーチンに情報を渡していました。しかし、レジスタには量的に限りがあって、パラメータの数が多いときは、たとえアドレスといえども渡しきれなくなります。また、大量のレジスタを情報伝達に使用するとメイン・プログラム側で **PUSH/POP** の回数が増え、トータルのメモリ量が多く費やされます。

そこで、今度はレジスタを全く介せず、**CALL 命令の後に続くデータ**、いわゆる **インライン・パラメータでアドレスを渡す**ようにします。こうすれば、レジスタの **PUSH/POP** をメイン・プログラム側でやる必要はなく、すべてサブルーチン側にゲタを預けられます。これまでの過程でサブルーチンはどんどん大きくなってきますが、サブルーチンは一度だけしか展開されませんから、サブルーチンが大きくなることは問題になりません。

〈図 5.9〉 アドレスをレジスタで渡すマクロ

(a) ソース・リスト

```

1: ; アドレスヲレジスタデワタス
2: ;
3: CHECK MACRO MNAME,EM
4: IF 20H AND NOT TYPE MNAME
5: MNAME EQU $+3
6: ENDIF
7: IF MNAME EQ $+3
8: JP EM
9: ENDM
10: ;
11: ADDQ MACRO S1,S2,DST
12: LOCAL EM
13: LD IX,S1 ; ;13!ツノアドレスヲワタシテ
14: LD HL,S2
15: LD IY,DST
16: CALL ADDQ ; ;シヨリルーチンノトフ
17: CHECK ADDQ,EM
18: LDIRR EDC,B
19: PUSH BC
20: PUSH DE
21: EX (SP),IX
22: POP HL
23: LDIRR EDC,B
24: POP HL
25: ADD IX,DE
26: ADC HL,BC
27: LD C,L
28: LD B,H
29: PUSH IX
30: POP DE
31: PUSH IY
32: POP HL
33: STIR EDC,B
34: RET
35: EM:
36: ENDIF
37: ENDM
38: ;
39: ON MACRO PBNS
40: LOCAL EM
41: IRP QQ,<PBNS>
42: LD HL,QQ ; ;PBNヲHLニオイテ
43: CALL ONBIT ; ;シヨリルーチンノ
44: ENDM
45: CHECK ONBIT,EM
46: INC B ; ;ビットイチヲクイサン
47: LD A,B0H

```

```

48:          RLCA
49:          DJNZ    $-1
50:          IN      E,(C)
51:          OR      E      ;セット スル
52:          OUT     (C),A
53:          RET
54: EM:
55:          ENDIF
56:          ENDM
57: ;
58: PBNDEF MACRO    PORT,BNAME
59: TEMP    DEFL     0
60:          IRP      Q,<BNAME>
61:          IFNB     <Q>
62: Q        EQU      TEMP*256+PORT ; ;HtL ノ バ"イト チューイ
63:          ENDIF
64: TEMP    DEFL     TEMP+1
65:          ENDM
66:          ENDM
67: ;
68: QUAD    MACRO    NAMES
69:          IRP      QQ,<NAMES>
70: QQ:      DS       4
71:          ENDM
72:          ENDM
73: ;

```

(b) アセンブル・リスト

```

; マクロ ADDQ,ON テスト
; レジスタ テ" アト"レス ラ フタス
;
. LIST
ASEG
ORG      1000H
          QUAD <AAA,BBB,CCC,DDD,EEE>
1000      + AAA: DS      4
1004      + BBB: DS      4
1008      + CCC: DS      4
100C      + DDD: DS      4
1010      + EEE: DS      4
          QUAD <JJJ,KKK>
1014      + JJJ: DS      4
1018      + KKK: DS      4
          PBNDEF 5,< ,MON,TUE,WED>
          PBNDEF 8,< ,RED,GRN, ,BLU,BLK>
;
101C      CSEG
0000'     START: ADDQ DDD,AAA,CCC
0000'     DD 21 100C      + LD IX,DDD
0004'     21 1000      + LD HL,AAA
0007'     FD 21 1008      + LD IY,CCC
0008'     CD 0011'      + CALL ADDQ
000E'     C3 0039'      + JP ..0000
0011'     5E      + LD E,(HL)
0012'     23      + INC HL
0013'     56      + LD D,(HL)

```


0014'	23	+	INC	HL	
0015'	4E	+	LD	C, (HL)	
0016'	23	+	INC	HL	
0017'	46	+	LD	B, (HL)	
0018'	C5	+	PUSH	BC	
0019'	D5	+	PUSH	DE	
001A'	DD E3	+	EX	(SP), IX	
001C'	E1	+	POP	HL	
001D'	5E	+	LD	E, (HL)	
001E'	23	+	INC	HL	
001F'	56	+	LD	D, (HL)	
0020'	23	+	INC	HL	
0021'	4E	+	LD	C, (HL)	
0022'	23	+	INC	HL	
0023'	46	+	LD	B, (HL)	
0024'	E1	+	POP	HL	
0025'	DD 19	+	ADD	IX, DE	
0027'	ED 4A	+	ADC	HL, BC	
0029'	4D	+	LD	C, L	
002A'	44	+	LD	B, H	
002B'	DD E5	+	PUSH	IX	
002D'	D1	+	POP	DE	
002E'	FD E5	+	PUSH	IY	
0030'	E1	+	POP	HL	
0031'	73	+	LD	(HL), E	
0032'	23	+	INC	HL	
0033'	72	+	LD	(HL), D	
0034'	23	+	INC	HL	
0035'	71	+	LD	(HL), C	
0036'	23	+	INC	HL	
0037'	70	+	LD	(HL), B	
0038'	C9	+	RET		
0039'		+	..0000:		
0039'	DD 21 1004	+	ADDQ	BBB, JJJ, KKK	
003D'	21 1014	+	LD	IX, BBB	
0040'	FD 21 1018	+	LD	HL, JJJ	
0044'	CD 0011'	+	LD	IY, KKK	
		+	CALL	ADDQ	
		+	ON	<RED, WED>	
0047'	21 0108	+	LD	HL, RED	
004A'	CD 0056'	+	CALL	ONBIT	
004D'	21 0405	+	LD	HL, WED	
0050'	CD 0056'	+	CALL	ONBIT	
0053'	C3 0062'	+	JP	..0002	
0056'	04	+	INC	B	; ヒット イチ ラ ケイサン
0057'	3E 80	+	LD	A, 80H	
0059'	07	+	RLCA		
005A'	10 FD	+	DJNZ	#-1	
005C'	ED 58	+	IN	E, (C)	
005E'	B3	+	OR	E	; セット スル
005F'	ED 79	+	OUT	(C), A	
0061'	C9	+	RET		
0062'		+	..0002:		
		+	ON	<TUE, BLU, MON>	
0062'	21 0305	+	LD	HL, TUE	
0065'	CD 0056'	+	CALL	ONBIT	
0068'	21 0408	+	LD	HL, BLU	
006B'	CD 0056'	+	CALL	ONBIT	
006E'	21 0205	+	LD	HL, MON	
0071'	CD 0056'	+	CALL	ONBIT	
0074'	C3 0000'	+	JP	START	
			;		
			END	START	

ビット・セットの方は、前項ではビットの数だけ **CALL** を繰り返しています。これは、パラメータが何個渡されるか決まっていない (**IRP** で展開しているので何 10 個かは可能) のでレジスタ経由でパラメータを渡す以上この手しかありません。インライン・パラメータではパラメータの数は制限されませんから、パラメータの終わりが判断できるようにさえなっていれば困る要素はありません。この方式でのマクロ定義と展開結果を図 5.10 に示します。メイン・プログラムは前項と同じです。

この方式では **ADDQ** が 9 バイト、**ON** が 1 ビットのとき 7 バイト、3 ビットのとき 11 バイトで、**ON** についてはビットが少ない時は不利です。パラメータの終わりを示すのに **8000H** を付加したのでこのようになりました。効率を上げるには、最後のパラメータに **8000H** を **OR** した形でマクロ定義をすれば 2 バイト節約できます。このためには、**IRP** の中で最後のパラメータを展開しているという判断をしなければなりません。

または、1 ビットのみのときは 5.3.1 項の方式に展開してしまってもよいでしょう。

図 5.10 の例では、**ADDQ** も **ON** も **CALL** のあとに **DW** が続いています。**ADDQ** ではデータのアドレス、**ON** では **PBN** が入っているわけですが、両方とも 2 バイトの情報なのでこの形になりました。しかし、パラメータがバイト単位での情報であれば **DB** になっても全く支障ありません。ただし、**CALL** されたサブルーチンの側ではサブルーチンからのリターン・アドレスを間違えないようにしないとプログラムが暴走してしまいます。

もしマクロ命令のみを使用したとすれば、**CALL** 以外はすべてデータの列になるというのがこの方式の特徴です。また、逆アセンブルのような方法では解析しにくくなる性質もあります。それでも、すべてマクロ命令で書くわけにはいきませんから、全く解説不可能というわけではありません。**CALL** 命令のコード **CD** もデータと一致する可能性があるとはいえ、かなりたよりになります。

5.3.4 アドレス・リストによるインタプリタ

前項までは呼び出し側のメイン・プログラムは図 5.7 と同じでした。サブルーチンとのデータのやり取りが変わったこと以外は本質的に同じと考えてよいものです。この項ではそれが大きく変わって機械語コードを使用しないで目的のサブルーチンを呼び出すいわゆるインタプリタ方式に相当するものになります。

インタプリタですから、命令の列 (**ADDQ** や **ON**) の中に通常の機械語命令を混用することは不可能です。とはいっても、必要なすべての機能をインタプリタで解釈するのは大変すぎますから、機械語命令起動用の命令をインタプリタのコードで定義しておきます。

〈図 5.10〉 インライン・パラメータでアドレスを渡すマクロ

(a) ソース・リスト

```

1:  ; アドレスヲ !CALL!ニツヅク インライン
2:  ; パラメータ トシテ フタス
3:  ;
4:  CHECK    MACRO    MNAME,EM
5:            IF      20H AND NOT TYPE MNAME
6:  MNAME     EQU      $+3
7:            ENDIF
8:            IF      MNAME EQ $+3
9:  JP        EM
10:           ENDM
11: ;
12: ADDQ      MACRO    S1,S2,DST
13:           LOCAL    EM
14:           CALL     ADDQ
15:           DW       S1,S2,DST ; ;インライン パラメータ
16:           CHECK    ADDQ,EM
17:           EX       (SP),HL ; ;パラメータ ホールインタ
18:           PUSH     DE
19:           PUSH     BC ; ;セーフ
20:           LDIRR    EDCB ; ;データ ホールインタ
21:           PUSH     HL ; ;IP! ホールインタ セーフ
22:           EX       DE,HL
23:           PUSH     BC
24:           POP      IX
25:           LDIRR    EDC,B
26:           PUSH     BC
27:           PUSH     DE
28:           EX       (SP),IX
29:           POP      HL
30:           LDIRR    EDC,B
31:           POP      HL
32:           ADD      IX,DE ;
33:           ADC      HL,BC
34:           LD       C,L
35:           LD       B,H
36:           POP      HL
37:           LDIRR    ED
38:           PUSH     HL ; ;リターン アドレス
39:           EX       DE,HL ; ;コタエ ホールインタ
40:           PUSH     IX
41:           POP      DE
42:           STIR     EDC,B
43:           POP      HL
44:           POP      BC
45:           POP      DE
46:           EX       (SP),HL
47:           RET

```

```

48:  EM:
49:      ENDIF
50:      ENDM
51:  ;
52:  ON      MACRO      PBNS
53:      LOCAL      EM
54:      CALL      ONBIT
55:      DW      PBNS,8000H
56:      CHECK      ONBIT,EM
57:      EX      (SP),HL ; P!ホインタ
58:      PUSH      DE
59:      PUSH      BC
60:      PUSH      AF
61:      LDIRR      CB
62:      BIT      7,B
63:      JR      NZ,EM-5
64:      INC      B
65:      LD      A,80H
66:      RLCA
67:      DJNZ      $-1
68:      IN      E,(C)
69:      OR      E
70:      OUT      (C),A
71:      JR      ONBIT+4
72:      POP      AF
73:      POP      BC
74:      POP      DE
75:      EX      (SP),HL
76:      RET
77:  EM:
78:      ENDIF
79:      ENDM
80:  ;
81:  PENDEF  MACRO      PORT,BNAME
82:      TEMP      DEFL      0
83:      IRP      Q,<BNAME>
84:      IFNB      <Q>
85:      Q      EQU      TEMP*256+PORT
86:      ENDIF
87:      TEMP      DEFL      TEMP+1
88:      ENDM
89:      ENDM
90:  ;
91:  QUAD      MACRO      NAMES
92:      IRP      QQ,<NAMES>
93:      QQ:      DS      4
94:      ENDM
95:      ENDM
96:  ;

```


(b) アセンブル・リスト

```

; マクロ ADDQ,ON テスト
; インライン ハ°ラメータ ワタシ
;
. LIST
ASEG
ORG      1000H
QUAD    <AAA,BBB,CCC,DDD,EEE>
1000    +   AAA:   DS      4
1004    +   BBB:   DS      4
1008    +   CCC:   DS      4
100C    +   DDD:   DS      4
1010    +   EEE:   DS      4
QUAD    <JJJ,KKK>
1014    +   JJJ:   DS      4
1018    +   KKK:   DS      4
PBDEF   S,<,,MON,TUE,WED>
PBDEF   B,<,,RED,GRN,,BLU,BLK>
;
CSEG
START:  ADDQ     DDD,AAA,CCC
        CALL    ADDQ
        DW      DDD,AAA,CCC

101C
0000'   CD 000C'   +
0003'   100C 1000 +
0007'   1008      +
0009'   C3 004C'   +
000C'   E3        +
000D'   D5        +
000E'   C5        +
000F'   5E        +
0010'   23        +
0011'   56        +
0012'   23        +
0013'   4E        +
0014'   23        +
0015'   46        +
0016'   23        +
0017'   E5        +
0018'   EB        +
0019'   C5        +
001A'   DD E1     +
001C'   5E        +
001D'   23        +
001E'   56        +
001F'   23        +
0020'   4E        +
0021'   23        +
0022'   46        +
0023'   C5        +
0024'   D5        +
0025'   DD E3     +
0027'   E1        +
0028'   5E        +
0029'   23        +
002A'   56        +
002B'   23        +
002C'   4E        +
        JP      ...0000
        EX      (SP),HL ;ハ°ラメタ ホ°インタ
        PUSH    DE
        PUSH    BC      ;セーフ
        LD      E,(HL)
        INC     HL
        LD      D,(HL)
        INC     HL
        LD      C,(HL)
        INC     HL
        LD      B,(HL)
        INC     HL
        PUSH    HL      ;P ホ°インタ セーフ
        EX      DE,HL
        PUSH    BC
        POP     IX
        LD      E,(HL)
        INC     HL
        LD      D,(HL)
        INC     HL
        LD      C,(HL)

```

002D'	23	+	INC	HL	
002E'	46	+	LD	B, (HL)	
002F'	E1	+	POP	HL	
0030'	DD 19	+	ADD	IX, DE	;
0032'	ED 4A	+	ADC	HL, BC	
0034'	4D	+	LD	C, L	
0035'	44	+	LD	B, H	
0036'	E1	+	POP	HL	
0037'	5E	+	LD	E, (HL)	
0038'	23	+	INC	HL	
0039'	56	+	LD	D, (HL)	
003A'	23	+	INC	HL	
003B'	E5	+	PUSH	HL	; リタン アドレス
003C'	EB	+	EX	DE, HL	; コタエ ホ・インタ
003D'	DD E5	+	PUSH	IX	
003F'	D1	+	POP	DE	
0040'	73	+	LD	(HL), E	
0041'	23	+	INC	HL	
0042'	72	+	LD	(HL), D	
0043'	23	+	INC	HL	
0044'	71	+	LD	(HL), C	
0045'	23	+	INC	HL	
0046'	70	+	LD	(HL), B	
0047'	E1	+	POP	HL	
0048'	C1	+	POP	BC	
0049'	D1	+	POP	DE	
004A'	E3	+	EX	(SP), HL	
004B'	C9	+	RET		
004C'		+	..0000:		
004C'	CD 000C'	+	ADDQ	BBB, JJJ, KKK	
004F'	1004 1014	+	CALL	ADDQ	
0053'	1018	+	DW	BBB, JJJ, KKK	
0055'	CD 0061'	+	ON	<RED, WED>	
0058'	0108 0405	+	CALL	ONBIT	
005C'	8000	+	DW	RED, WED, 8000H	
005E'	C3 007F'	+	JP	..0002	
0061'	E3	+	EX	(SP), HL ; Pホ・インタ	
0062'	D5	+	PUSH	DE	
0063'	C5	+	PUSH	BC	
0064'	F5	+	PUSH	AF	
0065'	4E	+	LD	C, (HL)	
0066'	23	+	INC	HL	
0067'	46	+	LD	B, (HL)	
0068'	23	+	INC	HL	
0069'	CB 78	+	BIT	7, B	
006B'	20 0D	+	JR	NZ, ..0002-5	
006D'	04	+	INC	B	
006E'	3E 80	+	LD	A, 80H	
0070'	07	+	RLCA		
0071'	10 FD	+	DJNZ	\$-1	
0073'	ED 58	+	IN	E, (C)	
0075'	B3	+	OR	E	
0076'	ED 79	+	OUT	(C), A	
0078'	18 EB	+	JR	ONBIT+4	
007A'	F1	+	POP	AF	

007B'	C1	+	POP	BC
007C'	D1	+	POP	DE
007D'	E3	+	EX	(SP),HL
007E'	C9	+	RET	
007F'		+	..0002:	ON
007F'	CD 0061'	+	CALL	<TUE,BLU,MON>
0082'	0305 0408	+	DW	ONBIT
0086'	0205 8000	+		TUE,BLU,MON,8000H
008A'	C3 0000'		JP	START
			;	
			END	START

また、ジャンプ命令も機械語では実行できませんから、インタプリタのコードにしておきます。

上記の2種類のインタプリタの命令(**インタコード**と呼ぶ)は不可欠なので、これらを追加したマクロ定義とその展開結果を図5.12に、また追加命令も含めてテストするためのメイン・プログラムを図5.11に示します。

マクロ定義の中で、**QUAD**と**PBNDIF**は全く変わっていません。**ADDQ**と**ON**も最初と最後が少し変わっただけで内容として大きな変化はありません。このインタプリタではDEをPCとして動作していますから、サブルーチン内では5.3.3項の方式よりも簡単にデータのアドレスを取り出せます。その分サブルーチンが小さくなっています。

インタプリタの本体はマクロ**INTPRI**で起動され、インタコードに関してはこの部分が管理して指定されたアドレスのサブルーチンをコール〔実際は**JP (HL)**〕し、サブルーチンの**RET**は再びこの部分に制御を返すようになります。

MACHINはこのインタプリタから抜け出して、その次のアドレスから直接機械語として実行するためのインタコードで、その後の**CALL**まで機械語として実行されます。**CALL**で**TO_INTPRI**へ飛ぶと再びインタプリタが起動されて、その次のアドレスからインタコード解釈になります。この機械語テスト用の4行を除けば、メイン・プログラムは1行も増えていません。ただ、**CSEG**が**INTPRI**に変わっただけです。また、**JMP**はインタコードの中でのジャンプに変わっています。

要は前項の**CALL**とデータの組み合わせから**CALL**命令の**CD**を取り除いた構成を、解釈用のプログラムを追加して実行可能にしたということです。当然、マクロ呼び出しごとに1バイトずつ少なく済みます。

さて、このプログラムの実行ファイルかROMを見て動作が読み取れるでしょうか。マ

クロ命令を増やして機械語使用をできるだけ避ければ逆アセンブルによる解析は全く不可能でしょう。

— <図 5.11> アドレス・リストによるインタプリタ —

```

1:  ; マクロ !ADDQ,ON,JMP,MACHIN! テスト
2:  ; アドレス リスト ニ ヨル インタプリタ
3:  ;
4:          .XLIST
5:          INCLUDE B:G1.MAC
6:          INCLUDE B:G5.MAC ← 図5.12(a)
7:          .LIST
8:          ASEG
9:          ORG      1000H
10:     QUAD    <AAA,BBB,CCC,DDD,EEE>
11:     QUAD    <JJJ,KKK>
12:     PBNDEF  5,<,,MON,TUE,WED>
13:     PBNDEF  8,<,,RED,GRN,,BLU,BLK>
14:  ;
15:          INTPRI          ;インタプリタ ヨビタシ
16:     ADDQ    DDD,AAA,CCC
17:     ADDQ    BBB,JJJ,KKK
18:     MACHIN
19:     LD      A,5
20:     LD      (EEE),A
21:     CALL    TO_INTPRI    ;インタプリタへ
22:     ON      <RED,WED>
23:     ON      <TUE,BLU,MON>
24:     JMP     ICODE        ;!INTPRI!ニ フクマレテ イル
25:  ;
26:     END      START

```

— <図 5.12> インタコードを追加したマクロ定義 —

(a) ソース・リスト

```

1:  ; !CALL!ラツカワズ アドレス ノミ テ
2:  ; ショリルーチン ヱ トフ
3:  ;
4:     CHECK   MACRO      MNAME,EM
5:             IF        20H AND NOT TYPE MNAME
6:     MNAME    EQU       $+4
7:             ENDIF
8:             IF        MNAME EQ $+4
9:             DW        JMP,EM    ; ;インタプリタ ノ チ ャムフ
10:            ENDM
11:  ;
12:     ADDQ    MACRO      S1,S2,DST
13:            LOCAL      EM

```



```

14:      DW      ADDQ      ; ; トヒ"サキ アト"レス
15:      DW      S1,S2,DST ; ; インライン パラメタ
16:      CHECK   ADDQ,EM
17:      EX      DE,HL
18:      LDIRR   EDCB      ; ; データ ホ・インタ
19:      PUSH    HL        ; ; IP! ホ・インタ セーブ
20:      EX      DE,HL
21:      PUSH    BC
22:      POP     IX
23:      LDIRR   EDC,B
24:      PUSH    BC
25:      PUSH    DE
26:      EX      (SP),IX
27:      POP     HL
28:      LDIRR   EDC,B
29:      POP     HL
30:      ADD     IX,DE
31:      ADC     HL,BC
32:      LD      C,L
33:      LD      B,H
34:      POP     HL
35:      LDIRR   ED
36:      PUSH    HL        ; ; リタシ アト"レス
37:      EX      DE,HL     ; ; コタエ ホ・インタ
38:      PUSH    IX
39:      POP     DE
40:      STIR    EDC,B
41:      POP     DE        ; ; インタ ホ・インタ
42:      RET
43:  EM:
44:      ENDIF
45:      ENDM
46:  ;
47:  ON      MACRO  PBNS
48:           EM
49:      DW      ONBIT,PBNS,8000H
50:      CHECK   ONBIT,EM
51:      EX      DE,HL
52:      LDIRR   CB
53:      BIT     7,B
54:      JR      NZ,EM-2
55:      INC     B
56:      LD      A,80H      ; ; !OFF! ノトキ ハ !7FH
57:      RLCA
58:      DJNZ    #-1
59:      IN      E,(C)
60:      OR      E          ; ; !OFF! ノトキ ハ !AND
61:      OUT     (C),A
62:      JR      ONBIT+1
63:      EX      DE,HL

```

```

64:      RET
65: EM:
66:      ENDIF
67:      ENDM
68: ;
69: INTPRI MACRO
70:      CSEG
71: START: LD      DE,ICODE ; インタコード" ハシ"メ
72:      LD      BC,$ '
73:      PUSH    BC
74:      EX      DE,HL
75:      LDIRR   ED
76:      EX      DE,HL ; !DE:pointer HL: jmp ads
77:      JP      (HL)
78: TO_INTPRI: POP DE ; !pointer recover
79:      JR      START+3
80: JMP:    EX      DE,HL
81:      LDIRR   E,D
82:      RET
83: MACHIN: INC     SP
84:      INC     SP
85:      EX      DE,HL
86:      JP      (HL) ; インタ!PC! ラ シ"ッコウ
87: ICODE:
88:      ENDM
89: ;
90: JMP     MACRO    ADS
91:      DW      JMP,ADS
92:      ENDM
93: ;
94: MACHIN MACRO          ; ココヨリ キカイコ" ノイレイ
95:      DW      MACHIN
96:      ENDM
97: ;
98: PBNDEF MACRO    PORT,BNAME
99: TEMP    DEFL    0
100:      IRP     Q,<BNAME>
101:      IFNB    <Q>
102: Q      EQU     TEMP*256+PORT
103:      ENDIF
104: TEMP    DEFL     TEMP+1
105:      ENDM
106:      ENDM
107: ;
108: QUAD    MACRO    NAMES
109:      IRP     QQ,<NAMES>
110: QQ:      DS      4
111:      ENDM
112:      ENDM
113: ;

```


(b) アセンブル・リスト

```
; マクロ ADDQ,ON,JMP,MACHIN テスト
; アドレス リスト ニ ヨル インタプ・リタ
;
```

```
0000' .LIST
      ASEG
      ORG      1000H
      QUAD    <AAA,BBB,CCC,DDD,EEE>
1000' + AAA:    DS      4
1004' + BBB:    DS      4
1008' + CCC:    DS      4
100C' + DDD:    DS      4
1010' + EEE:    DS      4
      QUAD    <JJJ,KKK>
1014' + JJJ:    DS      4
1018' + KKK:    DS      4
      PBNDEF  S,<,,MON,TUE,WED>
      PBNDEF  S,<,,RED,GRN,,BLU,BLK>
;
      INTPRI                                ;インタプ・リタ ヨヒ・タ・シ
101C' + CSEG
0000' 11 001A' + START: LD    DE,ICODE ;インタコート" ハシメ
0003' 01 0003' +      LD    BC,$
0006' C5      +      PUSH  BC
0007' EB      +      EX     DE,HL
0008' 5E      +      LD     E,(HL)
0009' 23      +      INC    HL
000A' 56      +      LD     D,(HL)
000B' 23      +      INC    HL
000C' EB      +      EX     DE,HL ;DE:pointer HL: jmp ads
000D' E9      +      JP     (HL)
000E' D1      + TO_INTPRI: POP  DE ;pointer recover
000F' 18 F2    +      JR     START+3
0011' EB      + JMP:    EX     DE,HL
0012' 5E      +      LD     E,(HL)
0013' 23      +      INC    HL
0014' 56      +      LD     D,(HL)
0015' C9      +      RET
0016' 33      + MACHIN: INC   SP
0017' 33      +      INC    SP
0018' EB      +      EX     DE,HL
0019' E9      +      JP     (HL) ;インタプ・リタ ヨヒ・タ・シ
001A' +      ICODE:
001A' 0026' +      ADDQ   DDD,AAA,CCC
001C' 100C 1000 +      DW     ADDQ
0020' 1008      +      DW     DDD,AAA,CCC
0022' 0011' 0061' +      DW     JMP,..0000
0026' EB      +      EX     DE,HL
0027' 5E      +      LD     E,(HL)
0028' 23      +      INC    HL
0029' 56      +      LD     D,(HL)
002A' 23      +      INC    HL
002B' 4E      +      LD     C,(HL)
002C' 23      +      INC    HL
002D' 46      +      LD     B,(HL)
```

002E'	23	+	INC	HL	
002F'	E5	+	PUSH	HL	;P ポインタ セーフ
0030'	EB	+	EX	DE,HL	
0031'	C5	+	PUSH	BC	
0032'	DD E1	+	POP	IX	
0034'	5E	+	LD	E, (HL)	
0035'	23	+	INC	HL	
0036'	56	+	LD	D, (HL)	
0037'	23	+	INC	HL	
0038'	4E	+	LD	C, (HL)	
0039'	23	+	INC	HL	
003A'	46	+	LD	B, (HL)	
003B'	C5	+	PUSH	BC	
003C'	D5	+	PUSH	DE	
003D'	DD E3	+	EX	(SP), IX	
003F'	E1	+	POP	HL	
0040'	5E	+	LD	E, (HL)	
0041'	23	+	INC	HL	
0042'	56	+	LD	D, (HL)	
0043'	23	+	INC	HL	
0044'	4E	+	LD	C, (HL)	
0045'	23	+	INC	HL	
0046'	46	+	LD	B, (HL)	
0047'	E1	+	POP	HL	
0048'	DD 19	+	ADD	IX, DE	
004A'	ED 4A	+	ADC	HL, BC	
004C'	4D	+	LD	C, L	
004D'	44	+	LD	B, H	
004E'	E1	+	POP	HL	
004F'	5E	+	LD	E, (HL)	
0050'	23	+	INC	HL	
0051'	56	+	LD	D, (HL)	
0052'	23	+	INC	HL	
0053'	E5	+	PUSH	HL	;リタニ アドレス
0054'	EB	+	EX	DE, HL	;コタエ ポインタ
0055'	DD E5	+	PUSH	IX	
0057'	D1	+	POP	DE	
0058'	73	+	LD	(HL), E	
0059'	23	+	INC	HL	
005A'	72	+	LD	(HL), D	
005B'	23	+	INC	HL	
005C'	71	+	LD	(HL), C	
005D'	23	+	INC	HL	
005E'	70	+	LD	(HL), B	
005F'	D1	+	POP	DE	;インタ ポインタ
0060'	C9	+	RET		
0061'		+	..0000:		
0061'	0026'	+	ADDQ	BBB, JJJ, KKK	
0063'	1004 1014	+	DW	ADDQ	
0067'	1018	+	DW	BBB, JJJ, KKK	
0069'	0016'	+	MACHIN		
0068'	3E 05		DW	MACHIN	
006D'	32 1010		LD	A, 5	
0070'	CD 000E'		LD	(EEE), A	
			CALL	TO_INTPRI	;インタ プリ
			ON	<RED, WED>	

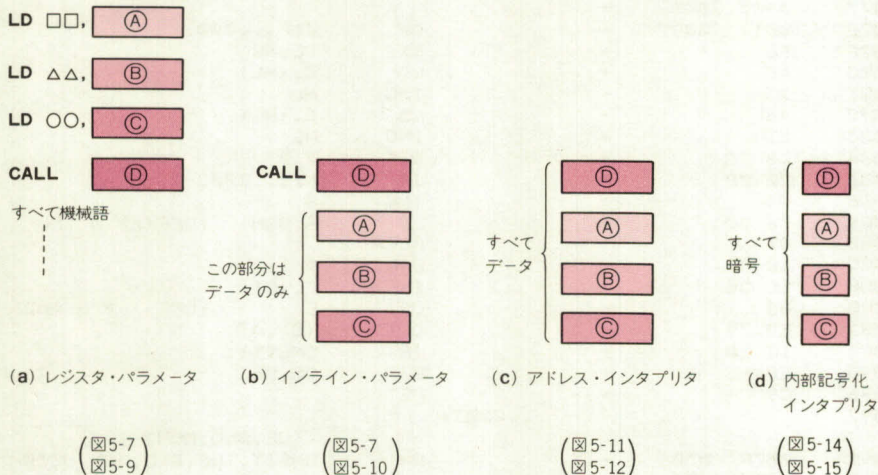
0073'	007F'	0108	+	DW	ONBIT, RED, WED, 8000H
0077'	0405	8000	+		
007B'	0011'	0097'	+	DW	JMP, ...0002
007F'	EB		+	EX	DE, HL
0080'	4E		+	LD	C, (HL)
0081'	23		+	INC	HL
0082'	46		+	LD	B, (HL)
0083'	23		+	INC	HL
0084'	CB	78	+	BIT	7, B
0086'	20	0D	+	JR	NZ, ...0002-2
0088'	04		+	INC	B
0089'	3E	80	+	LD	A, 80H ; OFFノトキハ 7FH
008B'	07		+	RLCA	
008C'	10	FD	+	DJNZ	\$-1
008E'	ED	58	+	IN	E, (C)
0090'	B3		+	OR	E ; OFFノトキハ AND
0091'	ED	79	+	OUT	(C), A
0093'	18	EB	+	JR	ONBIT+1
0095'	EB		+	EX	DE, HL
0096'	C9		+	RET	
0097'			+	..0002:	
				ON	<TUE, BLU, MON>
0097'	007F'	0305	+	DW	ONBIT, TUE, BLU, MON, 8000H
009B'	0408	0205	+		
009F'	8000		+		
				JMP	ICODE ; INTPRIニ フマレテ イル
00A1'	0011'	001A'	+	DW	JMP, ICODE
			;		
				END	START

5.3.5 内部記号化インタプリタ

図5.13を見てください。これまで説明してきた各方式のコード配置を半図式化したものです。この図で(a), (b), (c)の各過程は**必要最小限の情報以外は生成しない**という過程です。(c)ではサブルーチンとデータのアドレスだけが残って普通に言えば余分な情報は含まれていません。それを内部コード・インタプリタでは各1バイトに減らします。

そのためには、サブルーチンや**QUAD**や**PBN**のアドレス表をアセンブル過程で作り、実行時にインタプリタがn番目に登録された**QUAD**はnn(16ビット)番地から始まっているという方式で実アドレスに戻します。サブルーチンも同じで、何番目に登録されたマクロの処理アドレスは何番地からか表を引きます。

この方式によるマクロ呼び出しは図5.14のように、またマクロ定義は図5.15のようになります。図5.14は図5.11とほとんど同じですが、20行のみが少し違います。この中では**AAA**や**BBB**は、もはやアドレスを表していないからです。データ・エリアの内部は図5.13の(a)~(d)ですべて全く同じになっていますが、図5.14での**AAA**などの意味がその

〈図 5.13〉 各種展開方式における **ADDQ** のメモリ内のコード配置

〈図 5.14〉 内部記号化によるインタプリタ

```

1: ; マクロ !ADDQ,ON,JMP,MACHIN! テスト
2: ; インタ コード ニ ヨル インタプリタ
3: ;
4: .XLIST
5: INCLUDE B:G1.MAC
6: INCLUDE B:G6.MAC ← 図5.15(a)
7: .LIST
8: ASEG
9: ORG 1000H
10: QUAD <AAA,BBB,CCC,DDD,EEE>
11: QUAD <JJJ,KKK>
12: PBNDEF 5,<,,MON,TUE,WED>
13: PBNDEF 8,<,,RED,GRN,,BLU,BLK>
14: ;
15: INTPRI ;インタプリタ ユニタリ
16: ADDQ DDD,AAA,CCC
17: ADDQ BBB,JJJ,KKK
18: MACHIN
19: LD A,5
20: LD (1020H),A
21: CALL TO_INTPRI ;インタプリタへ
22: ON <RED,WED>
23: ON <TUE,BLU,MON>
24: JMP ICODE ;!INTPRI!ニ フォルマテイル
25: ;
26: END START

```


—〈図 5.15〉 インタコードを追加したマクロ定義 —

(a) ソース・リスト

```

1:  ; 11ビットノインタコードニヨリ
2:  ; ショリデータヲアラワス
3:  ;
4:  CHECK    MACRO    MNAME,EM
5:            IF      20H AND NOT TYPE MNAME
6:  MNAME     EQU      $+3
7:            ENDIF
8:            IF      MNAME EQ $+3
9:  DB        (JMP-SHR_BASE)/2 ; ;インタコードノJMP
10:           DW      EM
11:           ENDM
12: ;
13: ; インタPC!カラインタコードヲトリダシ
14: ; アドレスヲケイサンスル
15: GETA      MACRO    BASE
16:           LOCAL    EM
17:           LD        HL,BASE&_BASE
18:           CALL      GETA
19:           IF      20H AND NOT TYPE GETA
20: GETA       EQU      $+2
21:           ENDIF
22:           IF      GETA EQ $+2
23:           JR        EM
24:           PUSH      DE
25:           PUSH      AF
26:           LD        DE,(INTRPC) ; ;インタPC!
27:           LD        A,(DE)
28:           INC        DE
29:           LD        (INTRPC),DE
30:           ADD        A,A ; ;オフセット
31:           LD        E,A
32:           LD        D,0
33:           RL         D ; ;DE!ニオフセット
34:           ADD        HL,DE ; ;HL!ニテーブルアドレス
35:           LDIRR      E,D
36:           EX         DE,HL ; ;HL!ニアドレス
37:           POP        AF
38:           POP        DE
39:           RET
40: ASEG
41: INTRPC:    DS        2
42:           CSEG
43: EM:
44:           ENDIF
45:           ENDM
46: ;

```

```

47:  ADDQ    MACRO    S1,S2,DST
48:  LOCAL   EM
49:  DB      (ADDQ-SHR_BASE)/2  ;;ADDQ ショリ / ナイフ コート
50:  DB      (S1-QUAD_BASE)/2   ;;QUAD テータ / ナイフ コート
51:  DB      (S2-QUAD_BASE)/2   ;; "
52:  DB      (DST-QUAD_BASE)/2  ;; "
53:  CHECK    ADDQSR,EM
54:  DSEG
55:  ADDQ:    DW      ADDQSR
56:  CSEG
57:  GETA     QUAD      ;インタコート から アドレス ニ ハンカン
58:  LDIRR    EDC,B
59:  PUSH     BC
60:  PUSH     DE
61:  GETA     QUAD
62:  LDIRR    EDC,B
63:  POP      IX
64:  POP      HL
65:  ADD      IX,DE      ;ショリ
66:  ADC      HL,BC
67:  PUSH     IX
68:  LD       B,H
69:  LD       C,L
70:  POP      DE
71:  GETA     QUAD
72:  STIR     EDC,B
73:  RET
74:  EM:
75:  ENDIF
76:  ENDM
77:  ;
78:  ON       MACRO    PBNS
79:  LOCAL   EM
80:  DB      (ONBIT-SHR_BASE)/2
81:  IRP     QQ,<PBNS>
82:  DB      (QQ-PBN_BASE)/2
83:  ENDM
84:  DB      -1          ;;イント コート
85:  CHECK    ONSR,EM
86:  DSEG
87:  ONBIT:   DW      ONSR
88:  CSEG
89:  LD       DE,(INTRPC)
90:  LD       A,(DE)
91:  INC      A
92:  JR       Z,EM-6      ;イント コート
93:  GETA     PBN ;ココデハ アドレス テナク !PBN!ソノモノ
94:  LD       B,H
95:  LD       C,L

```



```

96:      INC      B
97:      LD       A,80H      ;!OFF!ノトキ ハ !7FH
98:      RLCA
99:      DJNZ     #-1
100:     IN        E,(C)
101:     OR        E      ;!OFF!ノトキ ハ !AND
102:     OUT       (C),A
103:     JR        ONSR
104:     RET
105:     INC      DE
106:     LD       (INTRPC),DE
107:     RET
108: EM:
109:     ENDIF
110:     ENDM
111: ;
112: MACHIN MACRO      ;ココヨリ キカイコ" メレイ
113: DB      (MACHIN-SHR_BASE)/2
114: ENDM
115: ;
116: INTPRI MACRO
117: LOCAL   JPSHR,MACSHR
118: DSEG
119: SHR_BASE:
120: JMP:    DW      JPSHR
121: MACHIN: DW      MACSHR
122: CSEG
123: START:  LD      HL,ICODE      ;インタコート" ハシメ
124:          LD      (INTRPC),HL
125:          LD      BC,$         ;ショリ カラノ カエリ ハ ココ
126:          PUSH    BC
127:          GETA    SHR      ;ショリ フト"レス ラ モトメル
128:          JP      (HL)
129: TO_INTPRI: POP    HL      ;!pointer recover
130:          JR      START+3
131: JPSHR:  INC      SP      ;シ"ンフ" ショリ
132:          INC      SP
133:          LD      HL,(INTRPC)
134:          LDIRR    E,D
135:          EX      DE,HL
136:          JR      START+3
137: MACSHR: INC      SP      ;ココヨリ キカイコ" ショリ
138:          INC      SP
139:          LD      HL,(INTRPC)
140:          JP      (HL)      ;インタIPC! カラ シ"ッコウ スル
141: ICODE:
142:     ENDM
143: ;
144: JMP     MACRO      ADS

```

```

145:          DB      (JMP-SHR_BASE) / 2
146:          DW      ADS
147:          ENDM
148: ;
149: PBNDEF MACRO PORT, BNAME
150:          DSEG      ; ; ホールテーブルラ DSEG に ツクル
151:          IFNDEF    PBN_BASE ; ; PBNテーブル ノ セントウ
152: PBN_BASE:
153:          ENDIF
154: TEMP     DEFL     0
155:          IRP      Q, <BNAME>
156:          IFNB     <Q>
157: Q:        DW      TEMP*256+PORT
158:          ENDIF
159: TEMP     DEFL     TEMP+1
160:          ENDM
161:          ENDM
162: ;
163: QUAD MACRO NAMES
164:          DSEG      ; ; テーブルラ データ セグメント ニ
165:          IFNDEF    QUAD_BASE
166: QUAD_BASE:
167:          ENDIF
168:          IRP      QQ, <NAMES>
169:          ASEG      ; ; データ エリア ラ RAM に ツクル
170: TEMP     DEFL     $
171:          DS      4 ; ; QUAD タ カラ
172:          DSEG
173: QQ:      DW      TEMP
174:          ENDM
175:          ENDM
176: ;

```

(b) アセンブル・リスト

```

; マクロ ADDQ, ON, JMP, MACHIN テスト
; インタ コート" ニ ヨル インタフリタ
;
. LIST
ASEG
ORG      1000H
QUAD <AAA, BBB, CCC, DDD, EEE>
DSEG
ASEG
DS      4
DSEG
AAA: DW      TEMP
ASEG
DS      4

```

0000' 1000 0000" 1000 1004 0000" 1000 0002" 1004

+ + + + + + +

1008		+		DSEG	
0002"	1004	+	BBB:	DW	TEMP
0004"		+		ASEG	
1008		+		DS	4
100C		+		DSEG	
0004"	1008	+	CCC:	DW	TEMP
0006"		+		ASEG	
100C		+		DS	4
1010		+		DSEG	
0006"	100C	+	DDD:	DW	TEMP
0008"		+		ASEG	
1010		+		DS	4
1014		+		DSEG	
0008"	1010	+	EEE:	DW	TEMP
			QUAD	<JJJ, KKK>	
000A"		+		DSEG	
000A"		+		ASEG	
1014		+		DS	4
1018		+		DSEG	
000A"	1014	+	JJJ:	DW	TEMP
000C"		+		ASEG	
1018		+		DS	4
101C		+		DSEG	
000C"	1018	+	KKK:	DW	TEMP
			PBNDEF	S, <, , MON, TUE, WED>	
000E"		+		DSEG	
000E"	0205	+	MON:	DW	TEMP*256+5
0010"	0305	+	TUE:	DW	TEMP*256+5
0012"	0405	+	WED:	DW	TEMP*256+5
			PBNDEF	S, <, RED, GRN, , BLU, BLK>	
0014"		+		DSEG	
0014"	0108	+	RED:	DW	TEMP*256+8
0016"	0208	+	GRN:	DW	TEMP*256+8
0018"	0408	+	BLU:	DW	TEMP*256+8
001A"	0508	+	BLK:	DW	TEMP*256+8
			;		
				INTPRI	;
001C"		+		DSEG	
001C"		+	SHR_BASE:		
001C"	0030'	+	JMP:	DW	..0000
001E"	003B'	+	MACHIN:	DW	..0001
0020"		+		CSEG	
0000'	21 0041'	+	START:	LD	HL, ICODE ;インタコート ハシメ
0003'	22 101C	+		LD	(INTRPC), HL
0006'	01 0006'	+		LD	BC, \$;ジョリ カラノ カエリ ハ ココ
0009'	C5	+		PUSH	BC
000A'	21 001C"	+		LD	HL, SHR&_BASE
000D'	CD 0012'	+		CALL	GETA
0010'	18 1A	+		JR	..0002
0012'	D5	+		PUSH	DE
0013'	F5	+		PUSH	AF
0014'	ED 5B 101C	+		LD	DE, (INTRPC) ;インTPC
0018'	1A	+		LD	A, (DE)
0019'	13	+		INC	DE
001A'	ED 53 101C	+		LD	(INTRPC), DE
001E'	87	+		ADD	A, A ;オフセット

```

001F' 5F + LD E,A
0020' 16 00 + LD D,0
0022' CB 12 + RL D ;DEニ オフセット
0024' 19 + ADD HL,DE ;HLニ テーブル アドレス
0025' 5E + LD E,(HL)
0026' 23 + INC HL
0027' 56 + LD D,(HL)
0028' EB + EX DE,HL ;HLニ アドレス
0029' F1 + POP AF
002A' D1 + POP DE
002B' C9 + RET
002C' + ASEG
101C + INTRPC: DS 2
101E + CSEG
002C' + ..0002:
002C' E9 + JP (HL)
002D' E1 + TO_INTPRI: POP HL ;pointer recover
002E' 18 D3 + JR START+3
0030' 33 + ..0000: INC SP ;ジャンプ ショリ
0031' 33 + INC SP
0032' 2A 101C + LD HL,(INTRPC)
0035' 5E + LD E,(HL)
0036' 23 + INC HL
0037' 56 + LD D,(HL)
0038' EB + EX DE,HL
0039' 18 CB + JR START+3
003B' 33 + ..0001: INC SP ;コピリ キカコ ショリ
003C' 33 + INC SP
003D' 2A 101C + LD HL,(INTRPC)
0040' E9 + JP (HL) ;インタPC カラ ショコワ
0041' + ICODE:
ADDQ DDD,AAA,CCC
0041' 02 + DB (ADDQ-SHR_BASE)/2
0042' 03 + DB (DDD-QUAD_BASE)/2
0043' 00 + DB (AAA-QUAD_BASE)/2
0044' 02 + DB (CCC-QUAD_BASE)/2
0045' 00 + DB (JMP-SHR_BASE)/2
0046' 007E' + DW ..0003
0048' + DSEG
0020" 0048' + ADDQ: DW ADDQSR
0022" + CSEG
0048' 21 0000" + LD HL,QUAD&_BASE
004B' CD 0012' + CALL GETA
004E' 5E + LD E,(HL)
004F' 23 + INC HL
0050' 56 + LD D,(HL)
0051' 23 + INC HL
0052' 4E + LD C,(HL)
0053' 23 + INC HL
0054' 46 + LD B,(HL)
0055' C5 + PUSH BC
0056' D5 + PUSH DE
0057' 21 0000" + LD HL,QUAD&_BASE
005A' CD 0012' + CALL GETA

```


005D'	5E	+	LD	E, (HL)	
005E'	23	+	INC	HL	
005F'	56	+	LD	D, (HL)	
0060'	23	+	INC	HL	
0061'	4E	+	LD	C, (HL)	
0062'	23	+	INC	HL	
0063'	46	+	LD	B, (HL)	
0064'	DD E1	+	POP	IX	
0066'	E1	+	POP	HL	
0067'	DD 19	+	ADD	IX, DE	;ジョリ
0069'	ED 4A	+	ADC	HL, BC	
006B'	DD E5	+	PUSH	IX	
006D'	44	+	LD	B, H	
006E'	4D	+	LD	C, L	
006F'	D1	+	POP	DE	
0070'	21 0000"	+	LD	HL, QUAD&_BASE	
0073'	CD 0012'	+	CALL	GETA	
0076'	73	+	LD	(HL), E	
0077'	23	+	INC	HL	
0078'	72	+	LD	(HL), D	
0079'	23	+	INC	HL	
007A'	71	+	LD	(HL), C	
007B'	23	+	INC	HL	
007C'	70	+	LD	(HL), B	
007D'	C9	+	RET		
007E'		+			
			..0003:		
007E'	02	+	ADDQ	BBB, JJJ, KKK	
007F'	01	+	DB	(ADDQ-SHR_BASE)/2	
0080'	05	+	DB	(BBB-QUAD_BASE)/2	
0081'	06	+	DB	(JJJ-QUAD_BASE)/2	
			DB	(KKK-QUAD_BASE)/2	
			MACHIN		
0082'	01	+	DB	(MACHIN-SHR_BASE)/2	
0083'	3E 05		LD	A, 5	
0085'	32 1020		LD	(1020H), A	
0088'	CD 002D'		CALL	TO_INTPRI	;インタプリタ
			ON	<RED, WED>	
008B'	03	+	DB	(ONBIT-SHR_BASE)/2	
008C'	03	+	DB	(RED-PBN_BASE)/2	
008D'	02	+	DB	(WED-PBN_BASE)/2	
008E'	FF	+	DB	-1	
008F'	00	+	DB	(JMP-SHR_BASE)/2	
0090'	00B6'	+	DW	..0008	
0092'		+	DSEG		
0022"	0092'	+	ONBIT: DW	ONSR	
0024"		+	CSEG		
0092'	ED 5B 101C	+	LD	DE, (INTRPC)	
0096'	1A	+	LD	A, (DE)	
0097'	3C	+	INC	A	
0098'	2B 16	+	JR	Z, ..0008-6	;イント コート
009A'	21 000E"	+	LD	HL, PBN&_BASE	
009D'	CD 0012'	+	CALL	GETA	
00A0'	44	+	LD	B, H	
00A1'	4D	+	LD	C, L	
00A2'	04	+	INC	B	

```

00A3' 3E 80      +      LD      A,80H      ;OFF/トキ ハ 7FH
00A5' 07        +      RLCA
00A6' 10 FD      +      DJNZ
00A8' ED 58      +      IN       E,(C)
00AA' B3        +      OR       E      ;OFF /トキ ハ AND
00AB' ED 79      +      OUT      (C),A
00AD' 18 E3      +      JR       ONSR
00AF' C9        +      RET
00B0' 13        +      INC      DE
00B1' ED 53 101C +      LD      (INTRPC),DE
00B5' C9        +      RET
00B6'          +      ..0008:
                                ON      <TUE,BLU,MON>
00B6' 03        +      DB      (ONBIT-SHR_BASE)/2
00B7' 01        +      DB      (TUE-PBN_BASE)/2
00B8' 05        +      DB      (BLU-PBN_BASE)/2
00B9' 00        +      DB      (MON-PBN_BASE)/2
00BA' FF        +      DB      -1
                                JMP      ICODE      ;INTPRIニ フマレテ イル
00BB' 00        +      DB      (JMP-SHR_BASE)/2
00BC' 0041'     +      DW      ICODE
                                ;
                                END      START

```

番地を直接表している数値でなく、登録表のアドレスになっているのです。

処理アドレスとデータの種類の8ビットで表す関係上、同一種類のデータは255個までしか登録できません。また、マクロから呼び出すサブルーチンも255個までです。それでも通常の処理で不足することはありません。データがファイルのような大きなものになれば、その個々に名前を付けずポインタで参照すればよいわけで、データ個数が各々255で不足するケースは避けた方が**良いプログラム**になるともいえます。

MACHIN や **JMP** は前項と全く同じ使い方です。**MACHIN** の後の機械語部分では、**CALL**、**RET** も含めてすべての機械語が使えます。何処へ **JP** しても、その位置で **CALL TO-INTPRI** を実行すれば、その次のアドレスからインタコードとして実行されます。

インタプリタの構造は本質的には前項と同じですが、**すべてのアドレスを表から引いてくる**ので、そのための専用サブルーチン **GETA** が用意されています。**GETA** は通常 **INTPRI** の中に展開されます。

それでは、インタプリタの各命令はどの時点でメモリの中に配置されるのでしょうか。通常はインタプリタといえはすべての実行ルーチンをあらかじめ内蔵しているものです。アセンブラで書いても通常はそうにします。しかし、ここで示している前項と本項のインタプリタは、共に**呼び出されたマクロを処理するためのルーチンのみしか生成しません**。したがって、**プログラム・メモリを極限まで小さく**することができます。

また、内部コードからアドレスを引く場合は、その表をどこかに作っておかなければなりません。ところが、呼び出されたルーチンだけを作成するとすると、最初に表を作ろうとしてもその表のデータ内容はもちろん、その表が何バイト(アドレス何個分)必要になるかも決まりません。もし、各々のデータとサブルーチン用に255個分(510バイト)のメモリを表のために取っておくとすれば、メモリは大きな無駄を生じることになります。

この問題はアドレス参照のための表を **DSEG** 内に作るようにして解決しています。このプログラムではデータ用 RAM エリヤを **ASEG** とし、**アドレス表専用**に **DSEG** を使用しています。リンク時に/D:を指定しなければ **DSEG** と **CSEG** の間にスキ間はなく、**メモリは1バイトも無駄になりません**。

QUAD や **PBNDDEF** も前項までとは全く違う内部コード用の値とその中に入れておくアドレスとを定義するようになっています。このあたりの展開作業については、図 5.15 (b) をよく見ればわかります。

この方式で、結局 **ADDQ** で4バイトにまで減りました。直接データを渡す方式と比べて6分の1以下です。実行ルーチンを考えても、**60 K のプログラムが10 K になるくらい**と考えられます。スピードは遅くなりますが**記述性は全く変わらず、マクロ定義のみでこれだけの変化が出せる**ということは注目に値すると思います。

5.4 高級言語風マクロ表記

LET AA = BB + CC

このように書けば、その意味を説明する必要はないでしょう。こんな書き方がマクロ・アセンブラでもできるとすれば素晴らしいと思われるでしょう。これが実際にできます。**M80 ではこの表記を解読できます**。変数名と記号の間を詰めて書くことはできませんが、ブランクで区切れば問題はありません。

5.4.1 1バイト八則演算

八則というのは、四則の他に **AND, OR, XOR, BIT CLEAR** の四則を加えたものです。**BIT CREAR** は論理引算のようなもので、**AND NOT** と同じ意味です。高級言語風ということで、論理の四則も1文字の演算子で表現します。上記の順に**&, |, ^, ¥**の記号を使います。

このマクロの定義は図5.16のようになります。ここでは**LET**とせず、**.1**としています。1バイト演算を示すためです。また**=**は使用せず、必要なパラメータのみを書くようにしました。**.1**の中に代入せよという意味を感じれば**=**を書く必要はありません。筆者の考えでは**書く文字(打つ文字)**は**1文字でも少ない方がよい**と思い、このような書式で使用しています。

ここでは1バイトの八則としましたが、2バイトまでは簡単に拡張できると思います。

— <図5.16> 1バイト八則演算のマクロ定義 —

(a) ソース・リスト

```

1:      .Z80
2:      ; コーキューゲ"ンゴ" フー マクロ
3:      ;
4:      .XLIST
5:      .1      MACRO   P1,P2,P3,P4
6:              LD      A,(P2)
7:              LD      HL,P4
8:              IFIDN   <P3>,<+>
9:                  ADD  A,(HL)
10:             ENDIF
11:             IFIDN   <P3>,<->
12:                 SUB  (HL)
13:             ENDIF
14:             IFIDN   <P3>,<*>
15:                 CALL MUL
16:             ENDIF
17:             IFIDN   <P3>,</>
18:                 CALL DIV
19:             ENDIF
20:             IFIDN   <P3>,<&> ; IAND
21:                 AND  (HL)
22:             ENDIF
23:             IFIDN   <P3>,<|> ; IOR
24:                 OR   (HL)
25:             ENDIF
26:             IFIDN   <P3>,<~> ; IEXOR
27:                 XOR  (HL)
28:             ENDIF
29:             IFIDN   <P3>,<¥> ; IBIT CLEAR
30:                 CPL
31:                 OR   (HL)
32:                 CPL
33:             ENDIF
34:             LD      (P1),A

```



```

35:          ENDM
36:          .LIST
37:          ;
38:          ; マクロ ショリヨウ サブ ルーチン
39:          ;
40: MUL:      LD      B, (HL) ; カクサン
41:          LD      C, A
42:          DEC     B
43:          ADD     A, C
44:          DJNZ    $-1
45:          RET
46: DIV:      LD      C, (HL) ; フリサン
47:          LD      B, -1
48:          INC     B
49:          SUB     C
50:          JR      NC, $-2
51:          LD      A, B
52:          RET
53:          ;
54:          ; コーキョーゲンゴ フー マクロ ヨヒ ダシ
55:          ;
56: AA:       DB      1
57: BB:       DB      2
58: CC:       DB      3
59: DD:       DB      4
60: EE:       DB      5
61:          ;
62: FF:       DS      1
63: GG:       DS      1
64: HH:       DS      1
65:          ;
66:          .1      GG AA + CC
67:          .1      FF BB - CC
68:          .1      GG DD * EE
69:          .1      HH EE / DD
70:          .1      FF AA & BB
71:          .1      GG EE ! CC
72:          .1      HH DD ~ BB
73:          .1      GG AA ¥ DD
74:          END

```

(b) アセンブル・リスト

```

      .Z80
      ; コーキョーゲンゴ フー マクロ
      ;
      .LIST
      ;
      ; マクロ ショリヨウ サブ ルーチン
      ;
      MUL:  LD      B, (HL) ; カクサン
            LD      C, A

```

```

0000' 46
0001' 4F

```

0002'	05		DEC	B
0003'	01		ADD	A,C
0004'	10 FD		DJNZ	\$-1
0006'	C9		RET	
0007'	4E			
0008'	06 FF	DIV:	LD	C, (HL) ;7リターン
000A'	04		LD	B,-1
000B'	91		INC	B
000C'	30 FC		SUB	C
000E'	78		JR	NC,\$-2
000F'	C9		LD	A,B
			RET	
			;	
			;	コーキューションコ フー マクロ ヨヒクシ
			;	
0010'	01		AA:	DB 1
0011'	02		BB:	DB 2
0012'	03		CC:	DB 3
0013'	04		DD:	DB 4
0014'	05		EE:	DB 5
			;	
0015'			FF:	DS 1
0016'			GG:	DS 1
0017'			HH:	DS 1
			;	
0018'	3A 0010'	+	.1	GG AA + CC
001B'	21 0012'	+	LD	A,(AA)
001E'	86	+	LD	HL,CC
001F'	32 0016'	+	ADD	A,(HL)
			LD	(GG),A
			.1	FF BB - CC
0022'	3A 0011'	+	LD	A,(BB)
0025'	21 0012'	+	LD	HL,CC
0028'	96	+	SUB	(HL)
0029'	32 0015'	+	LD	(FF),A
			.1	GG DD * EE
002C'	3A 0013'	+	LD	A,(DD)
002F'	21 0014'	+	LD	HL,EE
0032'	CD 0000'	+	CALL	MUL
0035'	32 0016'	+	LD	(GG),A
			.1	HH EE / DD
0038'	3A 0014'	+	LD	A,(EE)
003B'	21 0013'	+	LD	HL,DD
003E'	CD 0007'	+	CALL	DIV
0041'	32 0017'	+	LD	(HH),A
			.1	FF AA & BB
0044'	3A 0010'	+	LD	A,(AA)
0047'	21 0011'	+	LD	HL,BB
004A'	A6	+	AND	(HL)
004B'	32 0015'	+	LD	(FF),A
			.1	GG EE : CC
004E'	3A 0014'	+	LD	A,(EE)
0051'	21 0012'	+	LD	HL,CC
0054'	B6	+	OR	(HL)
0055'	32 0016'	+	LD	(GG),A

			.1	HH DD ~ BB
0058'	3A 0013'	+	LD	A, (DD)
005B'	21 0011'	+	LD	HL, BB
005E'	AE	+	XOR	(HL)
005F'	32 0017'	+	LD	(HH), A
			.1	GG AA ¥ DD
0062'	3A 0010'	+	LD	A, (AA)
0065'	21 0013'	+	LD	HL, DD
0068'	2F	+	CPL	
0069'	B6	+	OR	(HL)
006A'	2F	+	CPL	
006B'	32 0016'	+	LD	(GG), A
			END	

5.4.2 4バイト四則演算

4バイトとなると少し手強いですが、加減算までは何とかできます。図5.17のようなマクロ定義になります。呼び出しフォーマットは、**.4**として前項と同じ形式になっています。どうしても**LET**でなければという場合には図5.17(c)のように書けばよいでしょう。:=は=だけでもかまいません。書かなければ誤動作します。

図5.17は乗除算のマクロを含んでいません。これは図5.18を取り込んでいます。このマクロ・ファイルには乗除算の他にルートやBCD変換が含まれています。参考にしてください。

高級言語風表記といっても、第3パラメータの文字を**IFIDN**でチェックしているだけですからたいしたことはありません。しかしながら、実際にこの書式でアセンブラ内に書いてあると読みやすさは抜群でコーディング・ミスは激減します。マクロ定義を見ればわかるとおり、カッコや連続演算はできませんが、それでも十分に効果があります。アセンブラで算術演算を多用する時はぜひ試してください。そして一度試せば必ず必需品になってしまうでしょう。

5.4.3 4バイト四則演算インタプリタ

表記法を図5.17(c)と同じにして、展開法を5.3.4項と同じアドレス・リストによるインタプリタとしたのが図5.19です。乗除算についてはデータ部分を読み捨てる機能しか書いてありませんが、図5.18を応用すれば簡単にできます。インタプリタの実行手順は5.3.4項と全く同じです。ただし、インタプリタのルーチンや4バイト・データの定義をマクロ化していない点だけは違います。

このように、マクロ表記の方法と、マクロ展開の方法とはお互いに独立しており、この書き方ではこのように展開しなければいけないという制約は全くありません。その都度最適な表現法、最適な展開法を任意に組み合わせて使用できます。

〈図 5.17〉 4 バイト四則演算のマクロ定義

(a) ソース・リスト

```

1:      .Z80
2:      ; コーキュレーション フォー マクロ
3:      ; 4 バイト エンサシオン
4:      ;
5:      .XLIST
6:      INCLUDE B:A17.MAC ←図5.18 マクロ定義を取り込む
7:      ;
8:      ; シキ ノ カイセキ
9:      ;
10:     .4      MACRO   P1,P2,P3,P4
11:             IFIDN   <P3>,<+>
12:             LD       HL,(P2)
13:             LD       DE,(P4)
14:             ADD      HL,DE
15:             LD       (P1),HL
16:             LD       HL,(P2+2)
17:             LD       DE,(P4+2)
18:             ADC      HL,DE
19:             LD       (P1+2),HL
20:             ENDIF
21:             IFIDN   <P3>,<->
22:             LD       HL,(P2)
23:             LD       DE,(P4)
24:             AND      A           ;iclr cari
25:             SBC      HL,DE
26:             LD       (P1),HL
27:             LD       HL,(P2+2)
28:             LD       DE,(P4+2)
29:             SBC      HL,DE
30:             ENDIF
31:             LD       (P1+2),HL
32:             IFIDN   <P3>,<*>
33:             MULQ     P2,P4,P1
34:             ENDIF
35:             IFIDN   <P3>,</>
36:             DIVQ     P2,P4,P1
37:             ENDIF
38:             ENDM
39:             .LIST
40:             ;
41:             AA:      DW      5678H,1234H
42:             BB:      DW      3344H,1122H
43:             CC:      DS      4
44:             MPBF:    DS      8           ;テンホ*ラリ
45:             ;

```



```

46: ; コーキョウケンコ フー マクロ ヨビタシ
47: ;
48: ; スグテ 4ハイト(32ビット) / インサシ
49: ;
50: .4 CC AA + BB
51: .4 CC AA - BB
52: .4 CC AA * BB
53: .4 CC AA / BB
54: .4 CC AA * BB
55: .4 CC AA / BB
56: ;
57: END

```

(b) アセンブル・リスト

```

.Z80
; コーキョウケンコ フー マクロ
; 4ハイト インサシ
;
.LIST
;
0000' 5678 1234 AA: DW 5678H,1234H
0004' 3344 1122 BB: DW 3344H,1122H
0008' CC: DS 4
000C' MPBF: DS 8 ;テンホ*ラリ
;
; コーキョウケンコ フー マクロ ヨビタシ
;
; スグテ 4ハイト(32ビット) / インサシ
;
.4 CC AA + BB
0014' 2A 0000' + LD HL,(AA)
0017' ED 5B 0004' + LD DE,(BB)
001B' 19 + ADD HL,DE
001C' 22 0008' + LD (CC),HL
001F' 2A 0002' + LD HL,(AA+2)
0022' ED 5B 0006' + LD DE,(BB+2)
0026' ED 5A + ADC HL,DE
0028' 22 000A' + LD (CC+2),HL
002B' 22 000A' + LD (CC+2),HL
.4 CC AA - BB
002E' 2A 0000' + LD HL,(AA)
0031' ED 5B 0004' + LD DE,(BB)
0035' A7 + AND A ;clr cari
0036' ED 52 + SBC HL,DE
0038' 22 0008' + LD (CC),HL
003B' 2A 0002' + LD HL,(AA+2)
003E' ED 5B 0006' + LD DE,(BB+2)
0042' ED 52 + SBC HL,DE
0044' 22 000A' + LD (CC+2),HL
.4 CC AA * BB
0047' 22 000A' + LD (CC+2),HL
004A' 21 0000' + LD HL,AA
004D' DD 21 0004' + LD IX,BB
0051' CD 0065' + CALL MULQ
0054' EB + EX DE,HL
0055' 21 0008' + LD HL,CC

```

0058'	3A 000F'	+	LD	A, (MPBF+3)
005B'	77	+	LD	(HL), A
005C'	23	+	INC	HL
005D'	73	+	LD	(HL), E
005E'	23	+	INC	HL
005F'	72	+	LD	(HL), D
0060'	23	+	INC	HL
0061'	71	+	LD	(HL), C
0062'	C3 00C2'	+	JP	..0000
0065'	FD 21 000C'	+	LD	IY, MPBF
0069'	11 000C'	+	LD	DE, MPBF
006C'	01 0004	+	LD	BC, 4
006F'	ED B0	+	LDIR	
0071'	DD 5E 00	+	LD	E, (IX)
0074'	DD 56 01	+	LD	D, (IX+1)
0077'	DD 4E 02	+	LD	C, (IX+2)
007A'	DD 46 03	+	LD	B, (IX+3)
007D'	21 0000	+	LD	HL, 0
0080'	E5	+	PUSH	HL
0081'	21 0000	+	LD	HL, 0
0084'	3E 21	+	LD	A, 33 ;カウンタ
0086'	FD CB 03 3E	+	SRL	(IY+3)
008A'	FD CB 02 1E	+	..0001: RR	(IY+2)
008E'	FD CB 01 1E	+	RR	(IY+1)
0092'	FD CB 00 1E	+	RR	(IY)
0096'	3D	+	DEC	A
0097'	28 18	+	JR	Z, ..0004
0099'	30 13	+	JR	NC, ..0003
009B'	19	+	ADD	HL, DE
009C'	E3	+	EX	(SP), HL
009D'	ED 4A	+	ADC	HL, BC
009F'	CB 1C	+	..0002: RR	H
00A1'	CB 1D	+	RR	L
00A3'	E3	+	EX	(SP), HL
00A4'	CB 1C	+	RR	H
00A6'	CB 1D	+	RR	L
00A8'	FD CB 03 1E	+	RR	(IY+3)
00AC'	18 DC	+	JR	..0001
00AE'	E3	+	..0003: EX	(SP), HL
00AF'	18 EE	+	JR	..0002
00B1'	C1	+	..0004: POP	BC ;BCHL = コマ
00B2'	3A 000F'	+	LD	A, (MPBF+3)
00B5'	FD CB 03 7E	+	BIT	7, (IY+3) ;4/5
00B9'	C8	+	RET	Z ;4コマ
00BA'	2C	+	INC	L ;5コマ
00BB'	C0	+	RET	NZ
00BC'	24	+	INC	H
00BD'	C0	+	RET	NZ
00BE'	0C	+	INC	C
00BF'	C0	+	RET	NZ
00C0'	04	+	INC	B
00C1'	C9	+	RET	
00C2'		+	..0000:	
			.4	CC AA / BB
00C2'	22 000A'	+	LD	(CC+2), HL
00C5'	21 0000'	+	LD	HL, AA

00C8'	DD 21 0004'	+	LD	IX, BB
00CC'	CD 00D9'	+	CALL	DIVQ
00CF'	22 0008'	+	LD	(CC), HL ; DEHL ニ コケイ
00D2'	ED 53 000A'	+	LD	(CC+2), DE
00D6'	C3 013E'	+	JP	..0005
00D9'	AF	+	XOR	A
00DA'	32 000E'	+	LD	(MPBF+2), A
00DD'	47	+	LD	B, A
00DE'	7E	+	LD	A, (HL)
00DF'	23	+	INC	HL
00E0'	5E	+	LD	E, (HL)
00E1'	23	+	INC	HL
00E2'	56	+	LD	D, (HL)
00E3'	23	+	INC	HL
00E4'	4E	+	LD	C, (HL)
00E5'	C5	+	PUSH	BC
00E6'	21 0000	+	LD	HL, 0
00E9'	22 000C'	+	LD	(MPBF), HL
00EC'	EB	+	EX	DE, HL
00ED'	DD 5E 00	+	LD	E, (IX)
00F0'	DD 56 01	+	LD	D, (IX+1)
00F3'	DD 4E 02	+	LD	C, (IX+2)
00F6'	DD 46 03	+	LD	B, (IX+3)
00F9'	FD 21 000C'	+	LD	IY, MPBF
00FD'	3E 22	+	LD	A, 34 ; Acc カウンタ
00FF'	A7	+	..0006: AND	A
0100'	ED 52	+	SBC	HL, DE
0102'	E3	+	EX	(SP), HL
0103'	ED 42	+	SBC	HL, BC ; HL'
0105'	3D	+	DEC	A
0106'	28 25	+	JR	Z, ..0008
0108'	30 05	+	JR	NC, ..0007
010A'	E3	+	EX	(SP), HL
010B'	19	+	ADD	HL, DE
010C'	E3	+	EX	(SP), HL
010D'	ED 4A	+	ADC	HL, BC ; HL'
010F'	3F	+	..0007: CCF	
0110'	E3	+	EX	(SP), HL
0111'	FD CB 00 16	+	RL	(IY)
0115'	FD CB 01 16	+	RL	(IY+1)
0119'	FD CB 02 16	+	RL	(IY+2)
011D'	FD CB 03 16	+	RL	(IY+3)
0121'	CB 15	+	RL	L
0123'	CB 14	+	RL	H
0125'	E3	+	EX	(SP), HL
0126'	CB 15	+	RL	L
0128'	CB 14	+	RL	H ; HL'
012A'	E3	+	EX	(SP), HL
012B'	18 D2	+	JR	..0006
012D'	C1	+	..0008: POP	BC
012E'	ED 5B 000E'	+	LD	DE, (MPBF+2)
0132'	2A 000C'	+	LD	HL, (MPBF)
0135'	D8	+	RET	C ; 4シフト
0136'	2C	+	INC	L ; 5ビット
0137'	C0	+	RET	NZ
0138'	24	+	INC	H
0139'	C0	+	RET	NZ

```

013A' 1C          +          INC      E
013B' C0          +          RET      NZ
013C' 14          +          INC      D
013D' C9          +          RET
013E'             +          ..0005:
                                .4      CC AA * BB
013E' 22 000A'    +          LD      (CC+2),HL
0141' 21 0000'    +          LD      HL,AA
0144' DD 21 0004' +          LD      IX,BB
0148' CD 0065'    +          CALL   MULQ
014B' EB          +          EX      DE,HL
014C' 21 0008'    +          LD      HL,CC
014F' 3A 000F'    +          LD      A,(MPBF+3)
0152' 77          +          LD      (HL),A
0153' 23          +          INC     HL
0154' 73          +          LD      (HL),E
0155' 23          +          INC     HL
0156' 72          +          LD      (HL),D
0157' 23          +          INC     HL
0158' 71          +          LD      (HL),C
                                .4      CC AA / BB
0159' 22 000A'    +          LD      (CC+2),HL
015C' 21 0000'    +          LD      HL,AA
015F' DD 21 0004' +          LD      IX,BB
0163' CD 00D9'    +          CALL   DIVQ
0166' 22 0008'    +          LD      (CC),HL ;DEHL = コクI
0169' ED 53 000A' +          LD      (CC+2),DE
                                ;
                                END

```

(c) LETと:=を使った呼び出し形式

```

1:          .Z80
2:          ; コーキョーゲンコ フー マクロ
3:          ; 141ハイト エンサシ
4:          ;
5:          .XLIST
6:          INCLUDE B:A17.MAC
7:          ;
8:          ; シキ ノ カイセキ
9:          ;
10: LET      MACRO  F1,DD,P2,P3,P4 ;DD ハ タミ-。 = カ := ヲ カク
11:          IFIDN <P3>,<+>
12:          LD      HL,(P2)
13:          LD      DE,(P4)
14:          ADD     HL,DE
15:          LD      (P1),HL
16:          LD      HL,(P2+2)
17:          LD      DE,(P4+2)
18:          ADC     HL,DE
19:          LD      (P1+2),HL
20:          ENDIF
21:          IFIDN <P3>,<->
22:          LD      HL,(P2)
23:          LD      DE,(P4)

```



```

24:      AND      A      ;iclr cari
25:      SBC      HL,DE
26:      LD        (P1),HL
27:      LD        HL,(P2+2)
28:      LD        DE,(P4+2)
29:      SBC      HL,DE
30:      ENDIF
31:      LD        (P1+2),HL
32:      IFIDN    <P3>,<*>
33:      MULQ     P2,P4,P1
34:      ENDIF
35:      IFIDN    <P3>,</>
36:      DIVQ     P2,P4,P1
37:      ENDIF
38:      ENDM
39:      .LIST
40:      ;
41:      AA:      DW      5678H,1234H
42:      BB:      DW      3344H,1122H
43:      CC:      DS      4
44:      MPBF:    DS      8      ;テンポラリ
45:      ;
46:      ; コーキューゲンコ フー マクロ ヨヒダシ
47:      ;
48:      ; スハテ 14!ハイト! (32!ヒット!)! / インサラン
49:      ;
50:      LET      CC := AA + BB
51:      LET      CC := AA - BB
52:      LET      CC := AA * BB
53:      LET      CC := AA / BB
54:      LET      CC := AA * BB
55:      LET      CC := AA / BB
56:      ;
57:      END

```

高級言語のフィーリング
がたどよう表記法
:= は = と書いてもよい

〈図 5.18〉 4 バイト演算用マクロ集

(1 度のみサブルーチンを作る。6 バイト BCD 変換を含む)

```

1:      ;イチト ノミ テンカイズル タメノ チェック
2:      ;!CHECK! マクロメイ, IEM!
3:      ; IEM! ハ サブルーチン トヒコシ ハンチ
4:      ; カナラス! LOCAL! ニスル
5:      ;
6:      CHECK    MACRO    MNAME,EM
7:      IF      20H AND NOT TYPE MNAME
8:      MNAME    EQU      $+3
9:      ENDIF
10:     IF      MNAME EQ $+3
11:     JP      EM
12:     ENDM
13:
14:     ;
15:     ;レシスタ レンゾク ロート! (HL+)
16:     ;!LDIRR! レシスタクワン,レシスタ

```

```

17: ;      アドノ レジスタハ !INC! シナイ
18: ;
19: LDIRR    MACRO    REGS,REG
20:          IRPC     QQ,REGS
21:          LD       QQ,(HL)
22:          INC      HL
23:          ENDM
24:          IFNB     <REG>
25:          LD       REG,(HL)
26:          ENDIF
27:          ENDM
28: ;
29: ;レジスタ レンゾク ストア ! (HL+)
30: ; !STIR! レジスタクン,レジスタ
31: ;
32: ;
33: STIR     MACRO    REGS,REG
34:          IRPC     QQ,REGS
35:          LD       (HL),QQ
36:          INC      HL
37:          ENDM
38:          IFNB     <REG>
39:          LD       (HL),REG
40:          ENDIF
41:          ENDM
42: ;
43: ; !32BIT MUL,DIV MACRO
44: ; !MULQ MP1,MP2,DST
45: ; !#####.## * ##.##### -> #####.##
46: ; !DIVQ DVDD,DVDR,DST
47: ; !#####.## / ##.##### -> #####.##
48: ; サイ カイ クタ シシャコ ニュウ。 アマリ フカ
49: ;
50: MULQ     MACRO    MP1,MP2,DST
51:          LOCAL    EM,MQ1,MQ2,MQ3,MQ4
52:          LD       HL,MP1
53:          LD       IX,MP2
54:          CALL     MULQ
55:          IFNB     <DST>
56:          EX       DE,HL
57:          LD       HL,DST
58:          LD       A,(MPBF+3)
59:          STIR     AED,C ; !CDEA!ニ コタエアリ
60:          ENDIF
61:          CHECK    MULQ,EM
62:          LD       IY,MPBF
63:          LD       DE,MPBF
64:          LD       BC,4
65:          LDIR
66:          LD       E,(IX)
67:          LD       D,(IX+1)
68:          LD       C,(IX+2)
69:          LD       B,(IX+3)
70:          LD       HL,0
71:          PUSH     HL
72:          LD       HL,0

```



```

73:          LD      A,33      ;カウンタ
74:          SRL     (IY+3)
75: MQ1:      RR      (IY+2)
76:          RR      (IY+1)
77:          RR      (IY)
78:          DEC     A
79:          JR      Z,MQ4
80:          JR      NC,MQ3
81:          ADD     HL,DE
82:          EX      (SP),HL
83:          ADC     HL,BC
84: MQ2:      RR      H
85:          RR      L
86:          EX      (SP),HL
87:          RR      H
88:          RR      L
89:          RR      (IY+3)
90:          JR      MQ1
91: MQ3:      EX      (SP),HL
92:          JR      MQ2
93: MQ4:      POP     BC        ;!BCHL! = コマ
94:          LD      A,(MPBF+3)
95:          BIT     7,(IY+3) ;14/5
96:          RET     Z        ;14/5
97:          INC     L        ;15/ニコウ
98:          RET     NZ
99:          INC     H
100:         RET     NZ
101:         INC     C
102:         RET     NZ
103:         INC     B
104:         RET
105: EM:
106:         ENDIF
107:         ENDM
108:
109: DIVQ      MACRO    DVDD,DVDR,DST
110:          LOCAL    EM,DV1,DV2,DV3
111:          LD      HL,DVDD
112:          LD      IX,DVDR
113:          CALL    DIVQ
114:          IFNB    <DST>
115:          LD      (DST),HL ;!DEHL! = コマ
116:          LD      (DST+2),DE
117:          ENDIF
118:          CHECK   DIVQ,EM
119:          XOR     A
120:          LD      (MPBF+2),A
121:          LD      B,A
122:          LDIRR   AED,C
123:          PUSH    BC
124:          LD      HL,0
125:          LD      (MPBF),HL
126:          EX      DE,HL
127:          LD      E,(IX)
128:          LD      D,(IX+1)

```

```

129:      LD      C, (IX+2)
130:      LD      B, (IX+3)
131:      LD      IY, MPBF
132:      LD      A, 34      ; Acc: カウンタ
133: DV1:  AND     A
134:      SBC     HL, DE
135:      EX      (SP), HL
136:      SBC     HL, BC      ; HL'
137:      DEC     A
138:      JR      Z, DV3
139:      JR      NC, DV2
140:      EX      (SP), HL
141:      ADD     HL, DE
142:      EX      (SP), HL
143:      ADC     HL, BC      ; HL'
144: DV2:  CCF
145:      EX      (SP), HL
146:      IRP     REG, <(IY), (IY+1), (IY+2), (IY+3), L, H>
147:      RL      REG
148:      ENDM
149:      EX      (SP), HL
150:      RL      L
151:      RL      H          ; HL'
152:      EX      (SP), HL
153:      JR      DV1
154: DV3:  POP     BC
155:      LD      DE, (MPBF+2)
156:      LD      HL, (MPBF)
157:      RET     C          ; 4:シテ
158:      INC     L          ; 5:ニュー
159:      RET     NZ
160:      INC     H
161:      RET     NZ
162:      INC     E
163:      RET     NZ
164:      INC     D
165:      RET
166: EM:
167:      ENDIF
168:      ENDM
169: ;
170: ; 32BIT SQRT (INTGR, REAL) MACRO
171: ; SQRT SRC, DST (INTGER)
172: ; | ##### --> #####
173: ; SQRT32 SRC, DST (REAL)
174: ; | #####.### --> #####.#####
175: ;
176: SQRT  MACRO  SRC, DST
177:      LOCAL  EM, SQ1, SQ2, SQ3, SQ4, HDX2
178:      LD     HL, SRC
179:      CALL   SQRT
180:      IFNB   <DST>
181:      LD     HL, DST
182:      STIR   C, B
183:      ENDF
184:      CHECK  SQRT, EM

```



```

185:      LDIRR    CBE,D
186:      PUSH     BC
187:      POP      IX      ; !DEIX! ニ モトノ カス
188:      LD       HL,0
189:      LD       BC,1
190:      LD       A,16    ; カウンタ
191:  HDX2:  MACRO
192:      ADD      IX,IX
193:      RL       E
194:      RL       D
195:      ADC      HL,HL
196:      ADD      IX,IX
197:      RL       E
198:      RL       D
199:      ADC      HL,HL
200:      ENDM
201:  SQ1:  HDX2
202:      JR       NZ,SQ3
203:      DEC      A
204:      JR       NZ,SQ1
205:      DEC      C
206:      RET
207:  SQ2:  HDX2
208:      SCF
209:      RL       C
210:      RL       B
211:  SQ3:  SBC     HL,BC
212:      JR       NC,SQ4
213:      ADD      HL,BC
214:      RES      0,C
215:      JR       #+3
216:  SQ4:  INC      C
217:      DEC      A
218:      JR       NZ,SQ2
219:      SRL      B
220:      RR       C
221:      RET
222:  EM:
223:      ENDIF
224:      ENDM
225:  ;
226:  SQRT32 MACRO    SRC,DST
227:      LOCAL    EM,SQ1,SQ2,SQ3,SQ4
228:      LD       HL,SRC
229:      CALL    SQRT32
230:      IFNB    <DST>
231:      LD       HL,DST
232:      STIR    EDC,B
233:      ENDIF
234:      CHECK   SQRT32,EM
235:      LDIRR   EDC,B
236:      PUSH    DE
237:      POP     IX
238:      LD      (MPBF),BC
239:      LD      IY,MPBF
240:      LD      HL,0

```

```

241:      LD      C,H
242:      LD      B,L
243:      LD      DE,1
244:      PUSH    HL
245:      LD      A,32      ;カウンタ
246:      SQ1:    REPT    2
247:      ADD     IX,IX
248:      RL      (IY)
249:      RL      (IY+1)
250:      ADC     HL,HL      ;12BIT: シフト ラ
251:      ENDM
252:      JR      NZ,SQ3      ;セ"ロテ"ナイ カ
253:      DEC     A
254:      JR      NZ,SQ1      ;オウルマデ" クリカエス
255:      DEC     E
256:      POP     HL
257:      RET
258:      SQ2:    REPT    2
259:      ADD     IX,IX
260:      RL      (IY)
261:      RL      (IY+1)
262:      ADC     HL,HL      ;12BIT: シフト ラ
263:      EX      (SP),HL
264:      ADC     HL,HL
265:      EX      (SP),HL
266:      ENDM
267:      SCF
268:      RL      E
269:      RL      D
270:      RL      C
271:      RL      B
272:      SQ3:    SBC     HL,DE
273:      EX      (SP),HL
274:      SBC     HL,BC
275:      EX      (SP),HL
276:      INC     E
277:      JR      NC,SQ4
278:      ADD     HL,DE
279:      EX      (SP),HL
280:      ADC     HL,BC
281:      EX      (SP),HL
282:      RES     0,E
283:      JR      $+3
284:      SQ4:    INC     E
285:      DEC     A
286:      JR      NZ,SQ2
287:      SRL     B
288:      RR      C
289:      RR      D
290:      RR      E
291:      POP     HL
292:      RET      ;1BCDE: ニ コテ
293:      EM:
294:      ENDIF
295:      ENDM
296:      ;1

```



```

297: ;メモリ セツク BCD → BINARY! ヲカン
298: ;DEBI SRC,DST ;8!クタ BCD!ヲ 14!ハイトニ
299: ;DEBI12 SRC,DST ;12!クタ BCD!ヲ 16!ハイトニ
300: ;BIDE SRC,DST ;4!ハイトヲ 18!クタ BCD!ニ
301: ;BIDE12 SRC,DST ;6!ハイトヲ 12!クタ BCD!ニ
302: ;
303: DEBI MACRO SRC,DST
304: LOCAL EM,DEB1,DEB2,DEB3
305: LD HL, SRC
306: CALL DEBI
307: IFNB <DST>
308: EX DE, HL
309: LD HL, DST
310: STIR CBE, D
311: ENDIF
312: CHECK DEBI, EM
313: LDIRR EDC, B
314: LD IY, MPBF
315: LD (IY+2), 32 ;カウンタ
316: DEB1: SRL B
317: IRP REG, <C,D,E,H,L, (IY+1), (IY)>
318: RR REG
319: ENDM
320: IRPC REG, BCDE
321: LD A, REG
322: CALL DEB2
323: LD REG, A
324: ENDM
325: DEC (IY+2)
326: JR NZ, DEB1
327: LD BC, (MPBF) ;HLBC : BINARY
328: RET
329: DEB2: BIT 3, A
330: JR Z, DEB3
331: SUB 3
332: DEB3: BIT 7, A
333: RET Z
334: SUB 48
335: RET
336: EM:
337: ENDIF
338: ENDM
339: ;
340: DEBI12 MACRO SRC,DST
341: LOCAL EM,DEB1,DEB2,DEB3
342: LD HL, SRC
343: CALL DEBI12
344: IFNB <DST>
345: LD HL, MPBF
346: LD DE, DST
347: LD BC, 6
348: LDIR
349: ENDIF
350: CHECK DEBI12, EM
351: LDIRR ED
352: PUSH DE

```

```

353:          LDIRR    EDC,B
354:          POP      HL          ;!BCDEHL! ニ モトノ カス"
355:          LD       IY,MPBF
356:          LD       (IY+6),48 ;カウンタ
357:    DEB1:  SRL      B
358:          IRP REG,<C,D,E,H,L,(IY+5),(IY+4),(IY+3),(IY+2),(IY+1),(IY)>
359:          RR       REG
360:          ENDM
361:          IRPC     REG,BCDEHL
362:          LD       A,REG
363:          CALL    DEB2
364:          LD       REG,A
365:          ENDM
366:          DEC      (IY+6)
367:          JR       NZ,DEB1
368:          LD       HL,(MPBF) ;!BCDEHL : BINARY
369:          LD       DE,(MPBF+2)
370:          LD       BC,(MPBF+4)
371:          RET
372:    DEB2:  BIT      3,A
373:          JR       Z,DEB3
374:          SUB      3
375:    DEB3:  BIT      7,A
376:          RET      Z
377:          SUB      48
378:          RET
379:    EM:
380:          ENDIF
381:          ENDM
382:  ;
383:    BIDE   MACRO    SRC,DST
384:          LOCAL    EM,BID1
385:          LD       HL,SRC
386:          CALL    BIDE
387:          IFNB     <DST>
388:          LD       HL,DST
389:          STIR     EDC,B      ;!BCDE! ニ コタエアリ
390:          ENDIF
391:          CHECK    BIDE,EM
392:          LDIRR    CBE,D
393:          PUSH     BC
394:          POP      IX
395:          EX       DE,HL      ;!HLIX! ニ モトノカス"
396:          LD       BC,0
397:          LD       E,C
398:          LD       D,B
399:          LD       IY,MPBF
400:          LD       (IY),32 ;カウンタ
401:    BID1:  ADD      IX,IX
402:          ADC      HL,HL
403:          IRPC     REG,EDCB
404:          LD       A,REG
405:          ADC      A,A
406:          DAA
407:          LD       REG,A
408:          ENDM

```



```

409:          DEC      (IY)
410:          JR        NZ,BID1
411:          RET
412:  EM:
413:          ENDIF
414:          ENDM
415:  BIDE12  MACRO      SRC,DST
416:          LOCAL      EM,BID1
417:          LD          HL,SRC
418:          CALL        BIDE12
419:          IFNB        <DST>
420:          EX          DE,HL
421:          PUSH        HL
422:          LD          HL,DST
423:          STIR        ED      ;!BC(SP)DE!ニ コチエリ
424:          POP         DE
425:          STIR        EDC,B
426:          ENDIF
427:          CHECK       BIDE12,EM
428:          LDIR        CB
429:          PUSH        BC
430:          POP         IX      ;!IX!ニ シモ ノ ケタ
431:          LD          DE,MPBF
432:          LD          BC,4
433:          LDIR
434:          LD          BC,0
435:          LD          E,C
436:          LD          D,B
437:          LD          H,B
438:          LD          L,C
439:          LD          IY,MPBF
440:          LD          (IY+4),48 ;カウツ
441:  BID1:    ADD        IX,IX
442:          IRPC        P,0123
443:          RL          (IY+P)
444:          ENDM
445:          IRPC        REG,LHEDCB
446:          LD          A,REG
447:          ADC         A,A
448:          DAA
449:          LD          REG,A
450:          ENDM
451:          DEC         (IY+4)
452:          JR          NZ,BID1
453:          RET
454:  EM:
455:          ENDIF
456:          ENDM
457:          ;
458:          ;!N!ハ"イト 1--> ASCII 16!シツ ノ カン
459:          ;!HXASC SRC,DST,N ;N! シテイ ナシ ハ 14
460:          ;!      DST! ハ 12*N!ハ"イト エリテ
461:          ;
462:  HXASC    MACRO      SRC,DST,N
463:          LOCAL      EM
464:          IFB        <N>

```

```

465:      LD      B,4
466:      LD      HL,DST+7
467:      ELSE
468:      LD      B,N
469:      LD      HL,DST+2*N-1
470:      ENDIF
471:      LD      DE, SRC
472:      CALL    HXASC
473:      CHECK   HXASC, EM
474:      LD      A, (DE)
475:      OR      240
476:      DAA
477:      ADD     A, 160
478:      ADC     A, 64
479:      LD      (HL), A
480:      LD      A, (DE)
481:      DEC     HL
482:      RRA
483:      RRA
484:      RRA
485:      RRA
486:      OR      240
487:      DAA
488:      ADD     A, 160
489:      ADC     A, 64
490:      LD      (HL), A
491:      DEC     HL
492:      INC     DE
493:      DJNZ    HXASC
494:      RET
495: EM:
496:      ENDIF
497:      ENDM
498: ;
499: ; ASCII 16: シン! --> N! ハイト アンカン
500: ; ASCHX SRC, DST, N ; N! シテイアシ ハ! 4
501: ; SRC! ハ! 2*N! モシ^。! $, , cr, lf, tab, .
502: ; ! カ" アレハ" ウチキリ
503: ;
504: ASCHX MACRO SRC, DST, N
505: LOCAL EM, AS1, AS2, AS3
506: IFB <N>
507: LD B, 4
508: LD HL, DST+3
509: ELSE
510: LD B, N
511: LD HL, DST+N-1
512: ENDIF
513: LD DE, SRC
514: CALL ASCHX
515: CHECK ASCHX, EM
516: PUSH BC
517: XOR A
518: LD (HL), A
519: DEC HL
520: DJNZ $-2

```



```

521:          INC      HL
522:          PUSH     HL          ; セントウ パンチ
523:          DEC      DE
524:          INC      DE
525:          LD       A, (DE)
526:          CP       21H
527:          JR       C, $-4 ; ミエナイモシ ヨミトハシ
528: AS1:      CP       '0'
529:          JR       C, AS3
530:          CP       ':'
531:          JR       C, AS2
532:          SUB      7
533: AS2:      POP      HL ; ウエノ ニフ ル ムシ
534:          POP      BC
535:          PUSH     BC
536:          PUSH     HL
537:          RLD
538:          INC      HL
539:          DJNZ     $-3
540:          INC      DE
541:          LD       A, (DE)
542:          JR       AS1
543: AS3:      POP      HL
544:          POP      BC
545:          RET
546: EM:
547:          ENDIF
548:          ENDM
549: ;

```

〈図 5.19〉 高級言語風 4 バイト四則インタプリタ

(a) ソース・リスト

```

1:          .Z80
2:          ; コーキュエーション フォーマット
3:          ; 14 バイト インサクション
4:          ;
5:          .XLIST
6:          ; シフト カイセキ
7:          ;
8:          LET      MACRO   P1,DD,P2,P3,P4 ; DD: ハードウェア
9:                  IFIDN   <P3>,<+>
10:                 DW      ADDQ
11:                 ENDF
12:                 IFIDN   <P3>,<->
13:                 DW      SUBQ
14:                 ENDF
15:                 IFIDN   <P3>,<*>
16:                 DW      MULQ
17:                 ENDF
18:                 IFIDN   <P3>,</>
19:                 DW      DIVQ
20:                 ENDF
21:                 DW      P2,P4,P1

```

```

22:          ENDM
23:      ;
24:      ; システム? メレイ
25:      ;
26:      GOTO   MACRO   ADS
27:          LD     DE,ADS
28:          RET
29:          ENDM
30:      ;
31:      ; カンセツ ロート オート インクリ マクロ
32:      ;
33:      LDP     MACRO   DST, SRC
34:          IRPC    X, DST
35:          LD      A, (SRC)
36:          LD      X, A
37:          INC     SRC
38:          ENDM
39:          ENDM
40:      ;
41:      PUPO    MACRO   SRC, DST
42:          PUSH    SRC
43:          POP     DST
44:          ENDM
45:          .LIST
46:      ;
47:      ; インタフ? リタ メイン
48:      ;
49:      START:  LD      DE, STCODE ; インタフ? リタ コート? ノ スタート
50:          LD      HL, $ ; ショリ カラノ リタン アドレス ラ スタックハ
51:          PUSH    HL
52:          LH, DE ; !HL! ニ コヘツ ショリ アドレス
53:          JP      (HL)
54:      ;
55:      ; コヘツ エンサン ショリ
56:      ;
57:      ADDQ:   LDP     CBLH, DE
58:          PUPO    HL, IX
59:          LDP     LH, DE
60:          PUSH    DE
61:          PUPO    HL, IY
62:          LDP     LH, BC
63:          LD      E, (IX)
64:          LD      D, (IX+1)
65:          ADD     HL, DE
66:          LD      (IY), L
67:          LD      (IY+1), H
68:          LDP     LH, BC
69:          LD      E, (IX+2)
70:          LD      D, (IX+3)
71:          ADC     HL, DE
72:          LD      (IY+2), L
73:          LD      (IY+3), H
74:          POP     DE
75:          RET
76:      ;
77:      SUBQ:   LDP     CBLH, DE

```



```

78:      PUPD      HL,IX
79:      LDP       LH,DE
80:      PUSH      DE
81:      PUPD      HL,IY
82:      LDP       LH,BC
83:      LD        E,(IX)
84:      LD        D,(IX+1)
85:      AND       A
86:      SBC       HL,DE
87:      LD        (IY),L
88:      LD        (IY+1),H
89:      LDP       LH,BC
90:      LD        E,(IX+2)
91:      LD        D,(IX+3)
92:      SBC       HL,DE
93:      LD        (IY+2),L
94:      LD        (IY+3),H
95:      POP       DE
96:      RET
97:      ;
98:      MULQ:
99:      ;ショウサイ ハ ショウリヤク
100:      REPT      6
101:      INC      DE
102:      ENDM
103:      RET
104:      ;
105:      DIVQ:
106:      ;ショウサイ ハ ショウリヤク
107:      REPT      6
108:      INC      DE
109:      ENDM
110:      RET
111:      ;
112:      ;
113:      AA:      DW      5678H,1234H
114:      BB:      DW      3344H,1122H
115:      CC:      DS      4
116:      ;
117:      ; コーキューションコ フー マクロ ヨビ"タ"シ
118:      ;
119:      ; スヘ"テ"14!ハ"イト!(32!ヒ"ット!)! / インサ"ン
120:      ;
121:      STCODE:  LET      CC := AA + BB
122:      LET      CC := AA - BB
123:      LET      CC := AA * BB
124:      LET      CC := AA / BB
125:      ;
126:      GOTO     STCODE   ;イント"レス ルーフ"
127:      ;
128:      END      START

```

(b) アセンブル・リスト

```

      .Z80
      ; コーキュエーションゴ フー マクロ
      ; 4バイト インサクション
      ;
      .LIST
      ;
      ; インタプリア メイン
      ;
0000' 11 00AE'      START: LD      DE,STCODE ;インタプリア コード ノ スタート
0003' 21 0003'      LD      HL,$ ;ジョリ カラノ リタリ アトレス ラ スタック
0006' E5            PUSH    HL
                        LDP     LH,DE ;HL ニ コハマ ジョリ アトレス
0007' 1A            LD      A,(DE)
0008' 6F            LD      L,A
0009' 13            INC     DE
000A' 1A            LD      A,(DE)
000B' 67            LD      H,A
000C' 13            INC     DE
000D' E9            JP      (HL)
      ;
      ; コハマ インサクション ジョリ
      ;
000E'              ADDQ:  LDP     CBLH,DE
000E' 1A            LD      A,(DE)
000F' 4F            LD      C,A
0010' 13            INC     DE
0011' 1A            LD      A,(DE)
0012' 47            LD      B,A
0013' 13            INC     DE
0014' 1A            LD      A,(DE)
0015' 6F            LD      L,A
0016' 13            INC     DE
0017' 1A            LD      A,(DE)
0018' 67            LD      H,A
0019' 13            INC     DE
001A' E5            PUP0    HL,IX
001B' DD E1         PUSH    HL
                        POP     IX
                        LDP     LH,DE
001D' 1A            LD      A,(DE)
001E' 6F            LD      L,A
001F' 13            INC     DE
0020' 1A            LD      A,(DE)
0021' 67            LD      H,A
0022' 13            INC     DE
0023' D5            PUSH    DE
                        PUP0    HL,IY
0024' E5            PUSH    HL
0025' FD E1         POP     IY
                        LDP     LH,BC
0027' 0A            LD      A,(BC)
0028' 6F            LD      L,A
0029' 03            INC     BC
002A' 0A            LD      A,(BC)

```



```

006F' DD 5E 00 LD E, (IX)
0072' DD 56 01 LD D, (IX+1)
0075' A7 AND A
0076' ED 52 SBC HL, DE
0078' FD 75 00 LD (IY), L
007B' FD 74 01 LD (IY+1), H
LD L, BC
007E' 0A LD A, (BC)
007F' 6F LD L, A
0080' 03 INC BC
0081' 0A LD A, (BC)
0082' 67 LD H, A
0083' 03 INC BC
0084' DD 5E 02 LD E, (IX+2)
0087' DD 56 03 LD D, (IX+3)
008A' ED 52 SBC HL, DE
008C' FD 75 02 LD (IY+2), L
008F' FD 74 03 LD (IY+3), H
0092' D1 POP DE
0093' C9 RET

;
; MULQ:
; ショウタイ ハ ショウリツ
REPT 6
INC DE
ENDM
0094' 13 INC DE
0095' 13 INC DE
0096' 13 INC DE
0097' 13 INC DE
0098' 13 INC DE
0099' 13 INC DE
009A' C9 RET

;
; DIVQ:
; ショウタイ ハ ショウリツ
REPT 6
INC DE
ENDM
009B' 13 INC DE
009C' 13 INC DE
009D' 13 INC DE
009E' 13 INC DE
009F' 13 INC DE
00A0' 13 INC DE
00A1' C9 RET

;
;
AA: DW 5678H, 1234H
BB: DW 3344H, 1122H
CC: DS 4
;
; コーキョクンコ フー マロ ヨヒタシ
;
; ステ 4バイト(32ビット) ノ インデックス
;
00AE' STCODE: LET CC := AA + BB

```


00AE'	000E'	+	DW	ADDQ	
00B0'	00A2'	00A6'	+	DW	AA,BB,CC
00B4'	00AA'	+			
				LET	CC := AA - BB
00B6'	0050'	+	DW	SUBQ	
00BB'	00A2'	00A6'	+	DW	AA,BB,CC
00BC'	00AA'	+			
				LET	CC := AA * BB
00BE'	0094'	+	DW	MULQ	
00C0'	00A2'	00A6'	+	DW	AA,BB,CC
00C4'	00AA'	+			
				LET	CC := AA / BB
00C6'	009B'	+	DW	DIVQ	
00CB'	00A2'	00A6'	+	DW	AA,BB,CC
00CC'	00AA'	+			
		;			
				GOTO	STCODE ;インテリス 4-7*
00CE'	11	00AE'	+	LD	DE,STCODE
00D1'	C9	+		RET	
		;			
			END	START	

5.5 BPU用クロス・アセンブラ

ごく簡単な命令体系のプロセッサでも、新たにアセンブラを1本開発するとなると相当な手間がかかります。まして、普段アセンブラを利用することはあっても作る機会がない者にとってはまとまった大仕事といえるでしょう。

そこで、マクロ・アセンブラのマクロ機能を使用して、本来持っている機械語コードの機能を全く使わず、別のプロセッサ用のコードを生成するクロス・アセンブラ的に利用する方法を考えます。このためには、マクロ・アセンブラのすべての疑似命令が使えますから、アセンブラを新たに開発するよりははるかに少ない作業量で済みます。

ここでは別のプロセッサとして、デジタル回路設計ノウハウ〔参考文献(2)〕の3.3節に紹介したビット・プロセッサ(BPU)を対象とし、その機械語コードを生成するためのマクロ定義をM80でアセンブルしますが、クロス・アセンブラはアセンブラ内蔵の機械語コードを使用しませんから、ほとんどのマクロ・アセンブラでも同様の方法でクロス・アセンブルできます。

BPUの詳細はここでは触れませんが、命令体系は簡単に図5.20に示す3種類です。BPUの命令コードを合成するためにはDBと演算機能を利用します。たとえば、ジャンプ命令は、

〈図 5.20〉 ビット・プロセッサ (BPU) 命令体系

種別	ビット・フォーマット	F	動作の内容	ハード的動作
	アセンブラ表記	フラグ	パラメータ	
出力命令	<div>7 6 5 4 3 2 1 0</div> <div>0 0 D A A A A A</div> <div>OUT n, P</div>	変化しない	出力ポート n に P を出力するフラグがセットされていると実行しない (NOP となる) n: 0~31 P: 0/1	F=0 のとき (n) ← P F=1 のとき何もしない
入力命令	<div>7 6 5 4 3 2 1 0</div> <div>0 1 D A A A A A</div> <div>IN n, P</div>	結果により決まる	入力ポート n より入るデータと P を比較し、一致しなければフラグをセットする。この命令はフラグをリセットすることはない n: 0~31 P: 0/1	(n) = P のとき何もしない (n) = \bar{P} のとき F ← 1
飛越命令	<div>7 6 5 4 3 2 1 0</div> <div>1 A A A A A A A</div> <div>JMP m</div>	命令終了後リセット	m 番地へジャンプする フラグがセットされていると NOP となる。この命令は NOP になってもジャンプしてもフラグをリセットする m: 0~127	F=0 のとき PC ← m F=1 のとき F ← 0

D: データ A: アドレス F: フラグ

DB ADRS OR 80H

として計算されます。出力命令は **H** を **32** に, **L** を **0** に **EQU** しておけば,

DB PORT OR P

となります。

マクロ命令には自由に名前が付けられますから, **JMP** を **GOTO** に, **IN** を **WHEN** に書き換えても定義さえすれば呼び出せます。このように, 少し高級言語風にマクロ定義したクロス・アセンブラが図 5.21 です。出力命令は **OUT** でなく **SET, ON, RES, OFF** の 4 種類, **IN** は **IF** も使えるようにしました。このようなマクロ名なら, その意図は明白で説明を要しないと思います。

ところで, このようなクロス・アセンブラのリストは図 5.21 のようにすべて **DB ΔΔ Δ** という形式で, BPU のアセンブラ命令 (実際は M80 にとってマクロ命令だが, BPU として見れば BPU の機械語命令) の行にはバイナリ・コードが出力されません。ソース・プログラムの上では BPU の命令のみが並んでいて見やすいのに, リスト上では **DB** にじまされて見づらくなっています。

だからといって, マクロに展開をリストしない (**.SALL**) ように指示するとバイナリ・コードがリスト上から消えてしまいます。原理を理解するだけならどんなリストでも構いま

〈図 5.21〉 クロス・アセンブラのリスト

(a) ソース・リスト

```

1:  INIT      MACRO
2:          DEFB      $+1 OR 128
3:          ENDM
4:  WHEN      MACRO    A,B
5:          IFIDN     <B>,<H>
6:          DEFB      96+A
7:          ELSE
8:          DEFB      64+A
9:          ENDIF
10:         ENDM
11:  IF        MACRO    A,B ;EVEN IF { IF } CAN BE A MACRO!!
12:         IFIDN     <B>,<H>
13:         DEFB      96+A
14:         ELSE
15:         DEFB      64+A
16:         ENDIF
17:         ENDM
18:  GOTO      MACRO    A
19:         DEFB      A OR 128
20:         ENDM
21:  SET       MACRO    A
22:         DEFB      A+32
23:         ENDM
24:  ON        MACRO    A
25:         DEFB      A+32
26:         ENDM
27:  RES       MACRO    A
28:         DEFB      A
29:         ENDM
30:  OFF       MACRO    A
31:         DEFB      A
32:         ENDM
33:  ;
34:  SWITCH    EQU      3
35:  RELAY     EQU      5
36:  NOB       EQU      7
37:  MOTOR     EQU      9
38:  LAMP      EQU      12
39:  ;
40:          ASEG
41:          INIT
42:  START:    WHEN      SWITCH,H
43:          SET        RELAY
44:          GOTO       START
45:          ;ENDWH
46:          RES        RELAY
47:          IF         NOB,H
48:          ON         MOTOR
49:          ON         LAMP
50:          ;
51:          OFF        MOTOR
52:          OFF        LAMP
53:          ;
54:          GOTO       START
55:          GOTO       START
56:          END

```

メイン・プログラム
すべてがマクロ命令

(b) アセンブル・リスト

			INIT	MACRO	
				DEFB	\$+1 OR 128
				ENDM	
			WHEN	MACRO	A,B
				IFIDN	,<H>
				DEFB	96+A
				ELSE	
				DEFB	64+A
				ENDIF	
				ENDM	
			IF	MACRO	A,B ;EVEN IF (IF) CAN BE A MACRO!!
				IFIDN	,<H>
				DEFB	96+A
				ELSE	
				DEFB	64+A
				ENDIF	
				ENDM	
			GOTO	MACRO	A
				DEFB	A OR 128
				ENDM	
			SET	MACRO	A
				DEFB	A+32
				ENDM	
			ON	MACRO	A
				DEFB	A+32
				ENDM	
			RES	MACRO	A
				DEFB	A
				ENDM	
			OFF	MACRO	A
				DEFB	A
				ENDM	
			;		
0003				SWITCH	EQU 3
0005				RELAY	EQU 5
0007				NOB	EQU 7
0009				MOTOR	EQU 9
000C				LAMP	EQU 12
			;		
0000				ASEG	
				INIT	
0000	81	+		DEFB	\$+1 OR 128
0001			START:	WHEN	SWITCH,H
0001	63	+		DEFB	96+SWITCH
				SET	RELAY
0002	25	+		DEFB	RELAY+32
				GOTO	START
0003	81	+		DEFB	START OR 128
				;	ENDWH
				RES	RELAY
0004	05	+		DEFB	RELAY
				IF	NOB,H
0005	67	+		DEFB	96+NOB
				ON	MOTOR
0006	29	+		DEFB	MOTOR+32
				ON	LAMP

0007	2C	+	DEFB	LAMP+32
			;	
			OFF	MOTOR
0008	09	+	DEFB	MOTOR
			OFF	LAMP
0009	0C	+	DEFB	LAMP
			;	
			GOTO	START
000A	81	+	DEFB	START OR 128
			GOTO	START
000B	81	+	DEFB	START OR 128
			END	

〈図 5.22〉 見易い書式に変換されたリスト

00003			;	SWITCH	EQU	3
00005				RELAY	EQU	5
00007				NOB	EQU	7
00009				MOTOR	EQU	9
0000C				LAMP	EQU	12
			;			
00000				ASEG		
00000	81	≠		INIT		
00001	63	≠	START:	WHEN		SWITCH,H
00002	25	≠		SET		RELAY
00003	81	≠		GOTO		START
				;ENDWH		
00004	05	≠		RES		RELAY
00005	67	≠		IF		NOB,H
00006	29	≠		ON		MOTOR
00007	2C	≠		ON		LAMP
				;		
00008	09	≠		OFF		MOTOR
00009	0C	≠		OFF		LAMP
				;		
0000A	81	≠		GOTO		START
0000B	81	≠		GOTO		START
				END		

せんが、BPU を実現してそのアセンブラを常用するとき、この見づらさは作業性を極端に悪くします。そこで、リスト上から各 **DB** の行を消して、なおかつバイナリ・コードを残す方法はないものかと考えましたが、アセンブラ内では簡単にできそうもないので、一度展開されたリスト・ファイルを作って、そのファイルからプリントするべき変換をして別のファイルにするリスト変換プログラムを作りました。

通常はマクロ展開行は+の記号で示されていますが、**変換プログラムを通ったものには**

✳記号を付けました(図5.22)。これでM80から直接得られたリストでないことがはっきりわかります。この記号を取り去ってしまうと、一見BPU専用のアセンブラのように見えます。

BPU用に限らず、マクロ定義をクロス・アセンブラ用を使用する時は、このリスト変換は有用です。この変換プログラムもカナ変換と同じくPascal/MT+を使用して作りました。

5.6 ロジック・シミュレータ——論理式をマクロで解釈

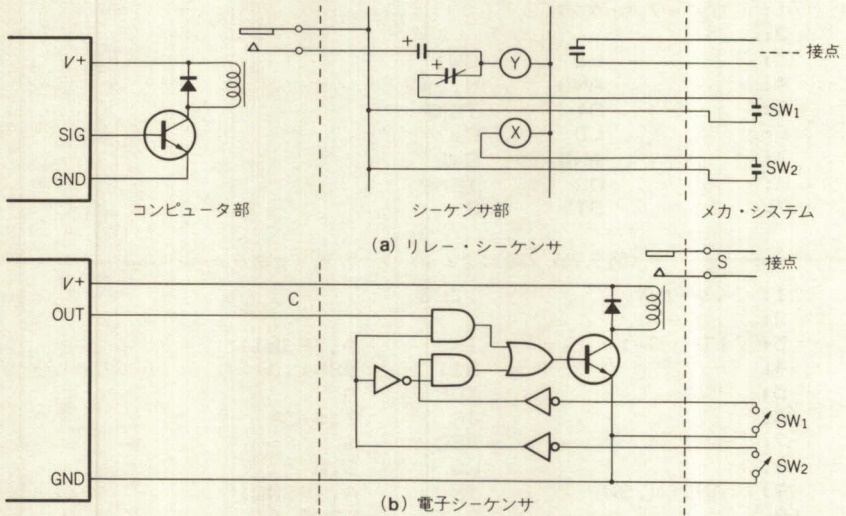
制御用のシステムでは外部にリレーがつながったり、リレー・シーケンスに代わるプログラム・シーケンサがつながったりします。外部のシーケンサもある程度以上の機能が必要ならば存在価値がありますが、中にはリレー数個くらい簡単なものもあり、このような場合は制御用コンピュータ内で処理できそうな気がします。システム購入者の側からも、この程度のもならコンピュータに組み込めないものかと相談されることもあるでしょう。

ところが、コンピュータ・システムの立場からすると、これが案外大変なことなのです。その理由は、シーケンサやリレー・シーケンスと呼ばれるものはコンピュータのようにフロー式的设计になっていないからです。たとえば、図5.23のようなシーケンサを考えた場合、SW2を閉じなければ接点はSW1のON/OFFと同様にON/OFFします。コンピュータの出力にかかわらず常にこの動作は可能です。同図(a)と(b)はリレー動作の時間おくれに差が出る以外は全く同じです。コンピュータにとって扱いにくいのは、この常に動作するというポイントです。コンピュータでシーケンサの動作だけをするのならこれは何でもありませんが、他に主とした動作を行っていながら、外部信号の動作を常に続けるというのはインタラプトによるしかありません。

では、図5.23(b)のような回路をコンピュータのインターフェースに組み込んだらどうでしょうか。ICを2個追加するだけでできる回路ですから一見問題なさそうですが、故障した時には他の回路(通常はプリント基板単位で保守用の部品を用意しておく)と共通性がないので即交換するわけには行きません。その1件だけならともかく、毎回ちょっとした回路を追加するようなことをやっていたのではすべての部品に共通性がなくなり、メーカーとしても故障対策が不十分な状態になってしまいます。ひどい場合には、取り替えようとしてよく見たら基板についているICの数が違っていたという苦情を受ける結果になります。

そこでハード的な変更ではなく、純粋にソフトウェアのみでこのようなシーケンサ部分

〈図 5.23〉 シーケンサ外付けの例



を吸収する方法が必要になります。もちろん、そのためにはこのルーチンを含む部分をタイマのインタラプトで起動して常にメイン・ルーチンと無関係に動作させておく必要があります。

つぎに、このシーケンス回路やロジック回路をどのようにしてコーディングすればよいでしょうか。当然、回路図をそのままコーディングに使うことはできませんから、プログラム・シーケンサの書式で考えてみます。一般的なプログラムは図 5.24 のようになります。シーケンサの場合は 1 ビット単位のデータを扱うように設計されていますから、ロジックの動きは簡単に書けるのです。

これを Z80 で肩代わりしようとする図 5.25 のように大きなものになり、実行速度も遅いものになります。Z80 はビット・データを扱う命令がないので条件判断と **BIT** 命令を組み合わせて使用していますが、それでもシーケンサのまねをしたのでは分が悪いようです。この書式のままでマクロ定義をしてシーケンサ用マクロとする方法もとれますが、もう工夫欲しいところです。

図 5.25 では、シーケンサ風にロジック・レベルを C レジスタに置いて **AND** や **OR** を実行しています。これをデータとしてではなくフローの上で処理できないでしょうか。もと

〈図 5.24〉 シーケンサのプログラムの例

```

1:   ロジック シーケンサ
2:
3:           LD      SW1
4:           AND     N, SW2
5:           ST      TEMP
6:           LD      C
7:           AND     SW2
8:           OR      TEMP
9:           ST      S

```

〈図 5.25〉 Z80 によるシーケンサ風プログラム

```

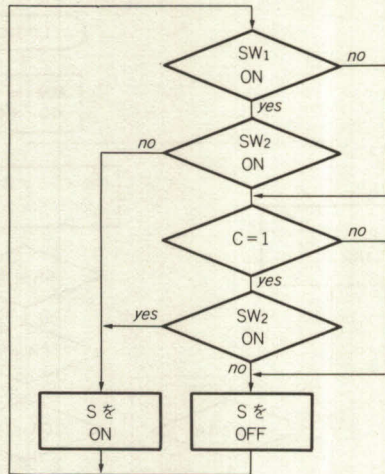
1:   .シーケンサ          .Z80
2:
3:   LD  SW1               IN      A, (PSW1)
4:                               BIT   BSW1, A
5:                               XOR   A
6:                               JR     Z, $+3
7:                               DEC   A
8:                               LD     C, A
9:   AND N, SW2            IN      A, (PSW2)
10:                               BIT   BSW2, A
11:                               XOR   A
12:                               JR     NZ, $+3
13:                               DEC   A
14:                               AND   C
15:   ST  TEMP              LD     (TEMP), A
16:   LD  C                 IN      A, (PC)
17:                               BIT   BC, A
18:                               XOR   A
19:                               JR     Z, $+3
20:                               DEC   A
21:                               LD     C, A
22:   AND SW2               IN      A, (PSW2)
23:                               BIT   BSW2, A
24:                               XOR   A
25:                               JR     Z, $+3
26:                               DEC   A
27:                               AND   C
28:   OR  TEMP              LD     C, A
29:                               LD     A, (TEMP)
30:                               OR    C
31:                               LD     C, A
32:   ST  S                 IN      A, (PS)
33:                               BIT   0, C
34:                               SET   BS, A
35:                               JR     NZ, $+4
36:                               RES   BS, A
37:                               OUT   (PS), A

```


〈図 5.26〉 図 5.23 の解析

$$SW_1 \cdot \overline{SW_2} + C \cdot SW_2 \rightarrow S$$

(a) 論理式



(b) フローチャート

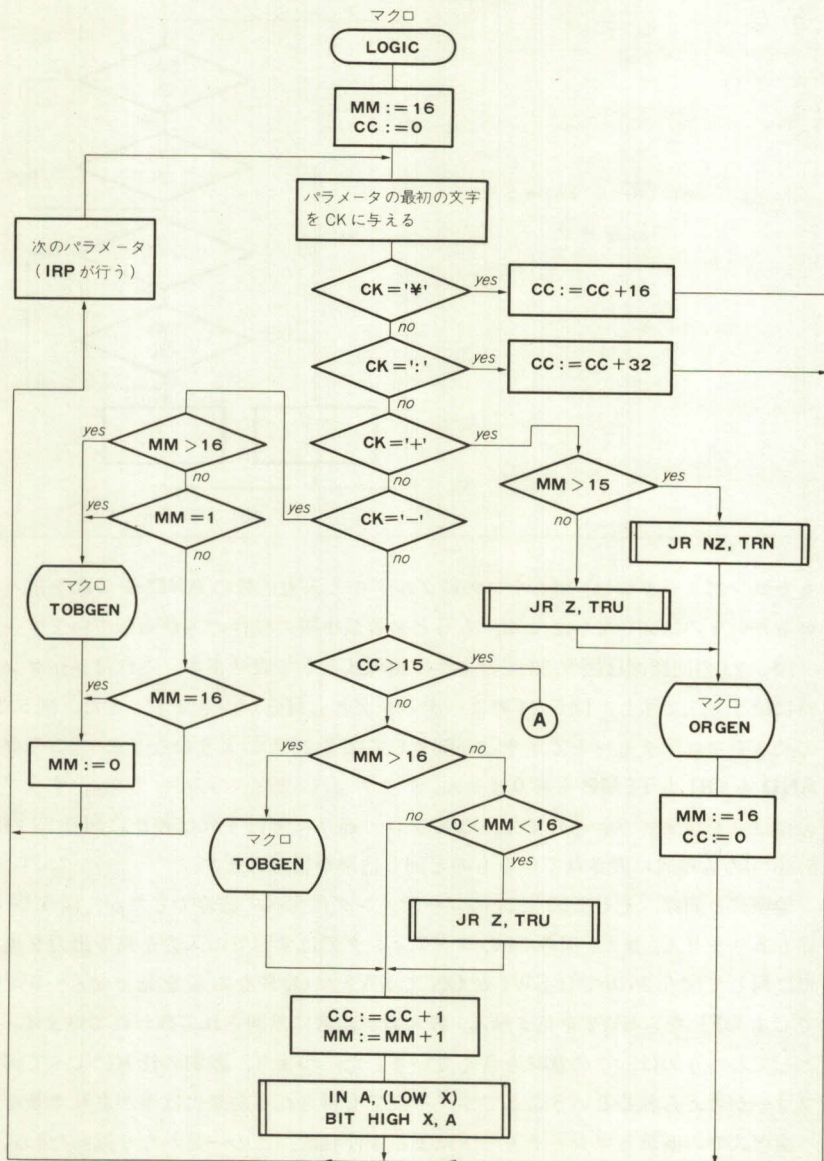
もとコンピュータには、用もないのにグルグルと入力信号の **AND** や **OR** を取って回っているというのは向いていません。もっと必要最小限の動作の方が適しています。

図 5.23 の回路図は図 5.26 (a) のように論理式として表せます。これはシーケンスを組む時に使う方法ですし、図 5.24 のコーディングとも対応がつけます。また、図 5.23 の回路の動きをフローチャートで示すと一例として図 5.26 (b) のようになります。このフローには **AND** も **OR** も **TEMP** もありません。データという概念が存在しません。すべてはフローの中に盛り込まれているのです。このフロー通りに実行すれば確かに図 5.23 の回路や図 5.26 (a) の論理式に表されているものと同じ結果が得られます。

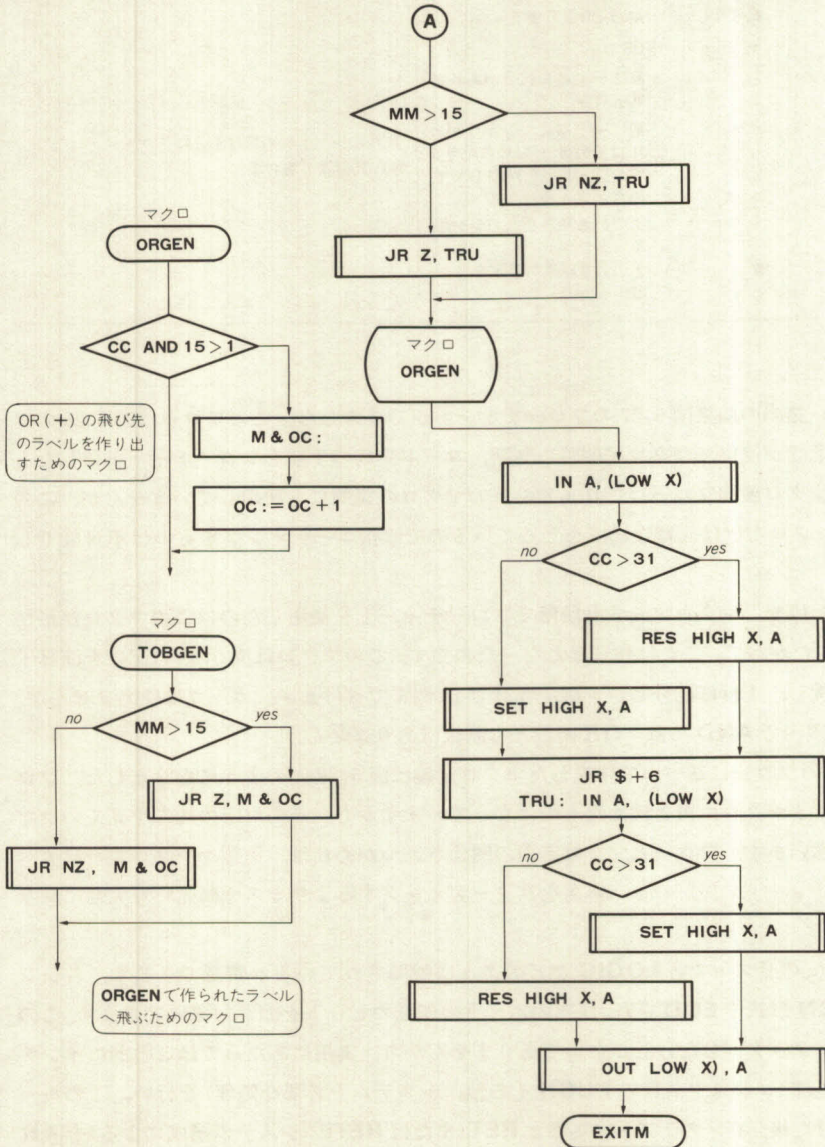
論理式と回路、そして図 5.24 のコーディングはすべて演算でしたが、図 5.26 (b) には演算がありません。また、図 5.24 のコーディングではすべての入力を見て出力を出しているのに対して図 5.26 (b) では SW1 が ON で SW2 が OFF なら C を見ません。SW1 が OFF で C も OFF なら SW2 を見ません。各入力が非常に差別化されて扱われています。先の一例としてというのは、この意味を含んでいました。つまり、差別の仕方によって何種類ものフローが考えられるということです。それでも得られる結果には差がありません。

論理式での演算とフローチャートによる条件判断。この一見かなり違った形式で、しかも前述のように本質的に異なる原理のものを結びつけるマクロ定義ができないものかと試

〈図 5.27〉 マクロ LOGIC の



展開フローチャート



〈図 5.28〉 マクロ LOGIC が解釈できる演算子と記号

記号なし	AND, OR より優先	} 記号とシンボルの数は1行に 合計16個まで書ける
+ OR	
- 前に一, 後に記号があれば 単項否定	
 前に一, 後にシンボルがあ ればその後一以外の記号ま でのシンボルを AND してそ の否定をとる	
: 上の計算結果を次のシンボ ルへ出力	
* 上の計算結果の否定をシン ボルへ出力	

行(思考) 錯誤の結果図 5.27 のフローチャートができました。このフローは図 5.26 のフローとは意味が違い、マクロ展開時の判断、コード生成の手順をフローチャートにしたものです。マクロ展開フローはこれまでのどのマクロの説明にも使用していませんが、この **LOGIC** マクロだけは複雑な構成をとっているので直接コーディングするのは不可能でした。

というわけで、マクロ定義設計段階でフローチャートを使用したのはこのマクロが最初でした。したがって、ここに初登場となったのです。このマクロは図 5.28 の記号を演算子として解釈し、1 行に記号とシンボル合計で 16 個まで書けます。カッコは使えませんが、16 個の制限内で **AND** の数、**OR** の数とも制限はありません。

図 5.27 のフローに基づいて作成したマクロ定義は図 5.29 (a) のようになりました。フローをそのままマクロに置き換えたものになっていますから、その対応の仕方を見ていただきたいと思います。フローとマクロ定義の関係さえつかめれば、**複雑なマクロ設計はすべてフローチャートで設計**でき、いきなりコーディングするよりミスや勘違いも大幅に減ります。

図 5.29 (b) のリストで各 **LOGIC** がどのように展開されているか確認できます。各シンボルは **PBN** 形式で **EQU** され、任意のポートの任意のビットを演算対象にできます。このリストはロジック部分だけしか書いてありませんから、実用にあたってはこの前にインタラプト前処理(レジスタ AF の **PUSH** その他、システム上必要な処理)を行い、このルーチンを抜けた後、インタラプト後処理と **RET** (または **RETI**...システム構成による)を入れなければなりません。また、このインタラプトはロジック処理に要求される応答時間より

〈図 5.29〉 図 5.27 をマクロに置き換えたロジック・シミュレータ

(a) マクロ定義

```

1:      .ZB00
2:      .XLIST
3:      ; ロジック オフ サブ マクロ
4:      ; !IRP !N! IFIDN !N クミアワセ カ
5:      ; タタシク ハタラカナイ ノテ
6:      ; !IFIDN! ラ サケタ
7:      ;
8:      ORGEN      MACRO      OCC
9:                  IF (CC AND 15) GT 1
10: M&OCC:
11: OC            DEFL      OC+1
12:                ENDF
13:                ENDM
14:      ;
15:      TOBGEN     MACRO      OC
16:                  IF      MM GT 15
17:                      JR      Z,M&OC
18:                  ELSE
19:                      JR      NZ,M&OC
20:                  ENDF
21:                  ENDM
22:      ;
23:      ;ロジック コンパイル マクロ
24:      ;
25:      LOGIC      MACRO      B,C,D,E,F,G,H,I,J,K,L,M,N,O,P,Q
26:                  LOCAL    TRU
27:      CC          DEFL      0
28:      MM          DEFL      16
29:                  IRP X,<B,C,D,E,F,G,H,I,J,K,L,M,N,O,P,Q>
30:                      IRPC    T,X
31:      CK          DEFL      '&T'
32:                  EXITM
33:                  ENDM
34:                  IF      CK EQ '≠'
35:      CC          DEFL      CC+16
36:                  ELSE
37:                  IF      CK EQ ':'
38:      CC          DEFL      CC+32
39:                  ELSE
40:                  IF      CK EQ '+'
41:                  IF      MM GT 15
42:                      JR      NZ,TRU
43:                  ELSE
44:                      JR      Z,TRU
45:                  ENDF
46:      ORGEN      %OC
47:      CC          DEFL      0
48:      MM          DEFL      16
49:                  ELSE
50:                  IF      CK EQ '-'
51:                  IF      (MM GT 16) OR (MM EQ 1)
52:      TOBGEN     %OC
53:      MM          DEFL      0
54:                  ENDF

```

```

55:  MM      DEFL      MM AND 15
56:          ELSE
57:          IF         CC GT 15
58:          IF         MM GT 15
59:          JR         NZ,TRU
60:          ELSE
61:          JR         Z,TRU
62:          ENDIF
63:          ORGEN      %OC
64:          IN         A,(LOW X)
65:          IF         CC GT 31
66:          RES        HIGH X,A
67:          ELSE
68:          SET        HIGH X,A
69:          ENDIF
70:          JR         $+6
71:  TRU:      IN         A,(LOW X)
72:          IF         CC GT 31
73:          SET        HIGH X,A
74:          ELSE
75:          RES        HIGH X,A
76:          ENDIF
77:          OUT        (LOW X),A
78:          EXITM
79:          ELSE
80:          IF         MM GT 16
81:          TOBGEN      %OC
82:          ELSE
83:          IF         (MM AND 15) GT 0
84:          JR         Z,TRU
85:          ENDIF
86:          ENDIF
87:  CC      DEFL      CC+1
88:  MM      DEFL      MM+1
89:          IN         A,(LOW X)
90:          BIT        HIGH X,A
91:          ENDIF
92:          ENDIF
93:          ENDIF
94:          ENDIF
95:          ENDIF
96:          ENDM
97:          ENDM
98:  ;
99:          .LIST
100: ;ロジック テスト
101: ;
102:  OC      DEFL      0 ;オア ノ トビ サキ カウンタ
103: ;
104:  AAA     EQU       0
105:  BBB     EQU       101H
106:  CCC     EQU       202H
107:  DDD     EQU       303H
108:  EEE     EQU       404H
109:  FFF     EQU       505H
110:  GGG     EQU       606H

```



```

111:   HHH      EQU      707H
112:   ;
113:   LOGIC      AAA BBB CCC ≠ DDD
114:   LOGIC      AAA BBB - CCC - DDD - EEE FFF : GGG
115:   LOGIC      - AAA - BBB + - CCC - DDD : EEE
116:   LOGIC      - AAA BBB + - CCC DDD ≠ EEE
117:   LOGIC      AAA BBB - CCC DDD + EEE FFF - GGG HHH : AAA
118:   END

```

(b) アセンブル・リスト

```

                                .Z80
                                .LIST
;0377 テスト
;
OC          DEFL      0 ;17 ノ ヒ ヲ キ カウンタ
;
0000        AAA      EQU      0
0101        BBB      EQU      101H
0202        CCC      EQU      202H
0303        DDD      EQU      303H
0404        EEE      EQU      404H
0505        FFF      EQU      505H
0606        GGG      EQU      606H
0707        HHH      EQU      707H
;
; LOGIC      AAA BBB CCC ≠ DDD
IN          A,(LOW AAA)
0002'       CB 47      +      BIT      HIGH AAA,A
0004'       28 0C      +      JR      Z,M&0
0006'       DB 01      +      IN      A,(LOW BBB)
0008'       CB 4F      +      BIT      HIGH BBB,A
000A'       28 06      +      JR      Z,M&0
000C'       DB 02      +      IN      A,(LOW CCC)
000E'       CB 57      +      BIT      HIGH CCC,A
0010'       20 06      +      JR      NZ,..0000
0012'       +
M&0:
0012'       DB 03      +      IN      A,(LOW DDD)
0014'       CB DF      +      SET      HIGH DDD,A
0016'       18 04      +      JR      $+6
0018'       DB 03      +      ..0000: IN      A,(LOW DDD)
001A'       CB 9F      +      RES      HIGH DDD,A
001C'       D3 03      +      OUT      (LOW DDD),A
; LOGIC      AAA BBB - CCC - DDD - EEE FFF : GGG
IN          A,(LOW AAA)
0020'       CB 47      +      BIT      HIGH AAA,A
0022'       28 1E      +      JR      Z,M&1
0024'       DB 01      +      IN      A,(LOW BBB)
0026'       CB 4F      +      BIT      HIGH BBB,A
0028'       28 18      +      JR      Z,M&1
002A'       DB 02      +      IN      A,(LOW CCC)
002C'       CB 57      +      BIT      HIGH CCC,A
002E'       20 12      +      JR      NZ,M&1
0030'       DB 03      +      IN      A,(LOW DDD)
0032'       CB 5F      +      BIT      HIGH DDD,A
0034'       20 0C      +      JR      NZ,M&1

```

```

0036' DB 04 + IN A,(LOW EEE)
0038' CB 67 + BIT HIGH EEE,A
003A' 28 0C + JR Z,..0001
003C' DB 05 + IN A,(LOW FFF)
003E' CB 6F + BIT HIGH FFF,A
0040' 28 06 + JR Z,..0001
0042' +
M&1:
0042' DB 06 + IN A,(LOW 666)
0044' CB B7 + RES HIGH 666,A
0046' 18 04 + JR $+6
0048' DB 06 + ..0001: IN A,(LOW 666)
004A' CB F7 + SET HIGH 666,A
004C' D3 06 + OUT (LOW 666),A
LOGIC - AAA - BBB + - CCC - DDD : EEE
004E' DB 00 + IN A,(LOW AAA)
0050' CB 47 + BIT HIGH AAA,A
0052' 20 06 + JR NZ,M&2
0054' DB 01 + IN A,(LOW BBB)
0056' CB 4F + BIT HIGH BBB,A
0058' 28 12 + JR Z,..0002
005A' +
M&2:
005A' DB 02 + IN A,(LOW CCC)
005C' CB 57 + BIT HIGH CCC,A
005E' 20 06 + JR NZ,M&3
0060' DB 03 + IN A,(LOW DDD)
0062' CB 5F + BIT HIGH DDD,A
0064' 28 06 + JR Z,..0002
0066' +
M&3:
0066' DB 04 + IN A,(LOW EEE)
0068' CB A7 + RES HIGH EEE,A
006A' 18 04 + JR $+6
006C' DB 04 + ..0002: IN A,(LOW EEE)
006E' CB E7 + SET HIGH EEE,A
0070' D3 04 + OUT (LOW EEE),A
LOGIC - AAA BBB + - CCC DDD ¥ EEE
0072' DB 00 + IN A,(LOW AAA)
0074' CB 47 + BIT HIGH AAA,A
0076' 28 18 + JR Z,..0003
0078' DB 01 + IN A,(LOW BBB)
007A' CB 4F + BIT HIGH BBB,A
007C' 28 12 + JR Z,..0003
007E' +
M&4:
007E' DB 02 + IN A,(LOW CCC)
0080' CB 57 + BIT HIGH CCC,A
0082' 28 0C + JR Z,..0003
0084' DB 03 + IN A,(LOW DDD)
0086' CB 5F + BIT HIGH DDD,A
0088' 28 06 + JR Z,..0003
008A' +
M&5:
008A' DB 04 + IN A,(LOW EEE)
008C' CB E7 + SET HIGH EEE,A
008E' 18 04 + JR $+6
0090' DB 04 + ..0003: IN A,(LOW EEE)
0092' CB A7 + RES HIGH EEE,A
0094' D3 04 + OUT (LOW EEE),A
LOGIC AAA BBB - CCC DDD + EEE FFF - 666 HHH : AAA
0096' DB 00 + IN A,(LOW AAA)

```


0098'	CB 47	+	BIT	HIGH AAA,A
009A'	2B 12	+	JR	Z,M&6
009C'	DB 01	+	IN	A,(LOW BBB)
009E'	CB 4F	+	BIT	HIGH BBB,A
00A0'	2B 0C	+	JR	Z,M&6
00A2'	DB 02	+	IN	A,(LOW CCC)
00A4'	CB 57	+	BIT	HIGH CCC,A
00A6'	2B 24	+	JR	Z,..0004
00A8'	DB 03	+	IN	A,(LOW DDD)
00AA'	CB 5F	+	BIT	HIGH DDD,A
00AC'	2B 1E	+	JR	Z,..0004
00AE'		+	M&6:	
00AE'	DB 04	+	IN	A,(LOW EEE)
00B0'	CB 67	+	BIT	HIGH EEE,A
00B2'	2B 12	+	JR	Z,M&7
00B4'	DB 05	+	IN	A,(LOW FFF)
00B6'	CB 6F	+	BIT	HIGH FFF,A
00B8'	2B 0C	+	JR	Z,M&7
00BA'	DB 06	+	IN	A,(LOW GGG)
00BC'	CB 77	+	BIT	HIGH GGG,A
00BE'	2B 0C	+	JR	Z,..0004
00C0'	DB 07	+	IN	A,(LOW HHH)
00C2'	CB 7F	+	BIT	HIGH HHH,A
00C4'	2B 06	+	JR	Z,..0004
00C6'		+	M&7:	
00C6'	DB 00	+	IN	A,(LOW AAA)
00C8'	CB 87	+	RES	HIGH AAA,A
00CA'	1B 04	+	JR	\$+6
00CC'	DB 00	+	..0004: IN	A,(LOW AAA)
00CE'	CB C7	+	SET	HIGH AAA,A
00D0'	D3 00	+	OUT	(LOW AAA),A
			END	

短い間隔で起動されなければなりません。

ロジック処理が多くても、また5.2節のソフトウェア・タイマと組み合わせてもハードウェア上のインタラプト・タイマは1チャンネルしかありません。このロジックの処理時間はシンボル1個当たり **IN** と **BIT** で19クロック、それに出力するための **OUT** が11クロックですから、

行数×11+シンボル数×19→クロック数

となります。ちなみに図5.29の例では30シンボルと5行ですから625クロック、4MHzのCPUなら156.25μsで完了します(他に**JR**が入りますが、条件によって見ないビットが出てきますから、平均的にはこの値より速くなります)。この時間は、もしCPU実行時間の半分をインタラプトに費やしてもよいとして、10msのインタラプト(ロジックの応答時間を10msとする)を使用すると、この例のような処理が31回もできることになりま

〈図 5.30〉 図 5.29 の式の変形

113 行	$(A \cdot B \cdot \overline{C}) \rightarrow D$
114 行	$A \cdot B \cdot \overline{C} \cdot \overline{D} \cdot (\overline{E} \cdot \overline{F}) \rightarrow G$
115 行	$(\overline{A} \cdot \overline{B}) + (\overline{C} \cdot \overline{D}) \rightarrow E \quad (\overline{A+B}) \cdot (\overline{C+D})$
116 行	$(\overline{A} \cdot B) + (\overline{C} \cdot D) \rightarrow E \quad (\overline{A+B}) \cdot (\overline{C+D})$
117 行	$A \cdot B \cdot (\overline{C} \cdot \overline{D}) + E \cdot F \cdot (\overline{G} \cdot \overline{H}) \rightarrow A$

(A は AAA の意味, B, C…… も同じ)

す。また 5.2 節のソフト・タイマと共用してさらに半分ずつに分けたとしてもこの例の程度の処理が 75 行も使え、ソフト・タイマは 50 チャンネル使用可能です。

この方式では組み込みロジックがどんなに変わっても、ハードウェアはポートの数さえ足れば特殊な変更を全く要しません。しかも、**メイン・ルーチンの流れと無関係に片手間に処理できます**。LOGIC で書いた論理式を回路で作って組み込んだつもりで使用できます。

図 5.30 は図 5.29 の各式を数学流の論理式で示し、その変形を試みたものです。この書式でもほとんどの要求に応えられることがわかんと思います。このマクロは当然ロジック処理のみを扱う用途にも使用可能です。また、インタラプトの飛び先を変えて全く異なるロジック処理に瞬時に切り換えるなど、コンピュータ・ロジックならではの応用も可能です。

5.7 BPU 用 1 文字ロジック・マクロ

——シンボル間のブランクも不要に

前節のマクロ LOGIC の考え方で、BPU 用のクロス・マクロを作るにあたって、BPU ではポートの数が 32 までなのでこれを何とか 1 文字で表せないかと考えました。もし 1 文字で表せるとすれば、IRPC で各文字を分離してその文字を解釈する方法で、パラメータの区切り記号が全くなくても展開可能なはずです。

ところで、アルファベットは 26 文字ですから 32 のポートを表しきれません。そこで、大文字と小文字を区別して使用方法を採りました。さらに、数字も 1 文字のみでシンボルを表せるようにしました(もちろんアセンブラはこのようなシンボルを解釈できません。すべてマクロ展開時にしかるべき処理をします)。

また、もともとロジック専用である BPU 用としては前節のロジックの機能だけでは不

十分なのでいくつかの機能を追加しました。でき上がったマクロの仕様は図 5.32 のようになりました。

5.7.1 文字間を詰めて書け、ブランクは無視される

IRPC を使用して文字ごとに解釈するので途中のブランクは無視されます。マクロが実パラメータを受け取るのに仮パラメータを6個しか用意していないので、文字列の数として6個まで、すなわち途中のブランクは5回まで許されます。6回目が現れた時はその行は終了と見なされます。この数はマクロ定義で変更できます。ブランクは書式上、見やすいように入れて使います。

5.7.2 ひとつの式が行を越えてもよい

1文字ずつの展開でブランクを無視したついでに、**行を越えても式が解釈できるように**しました。1行の文字数はアセンブラによって(M80では132文字までに)制限されますが、行を越えることによって**どんなに長い式でも書けます**

5.7.3 空の式を解釈

式の結果を出力したりするときに、いきなり出力する部分やジャンプの部分書かれることを許します。空の式は成立している(論理値=1)ものと見なされます。各ポートの初期設定も **OUT** 命令を書かないでできるようになります。

: A (Aに1を出力)

という具合です。

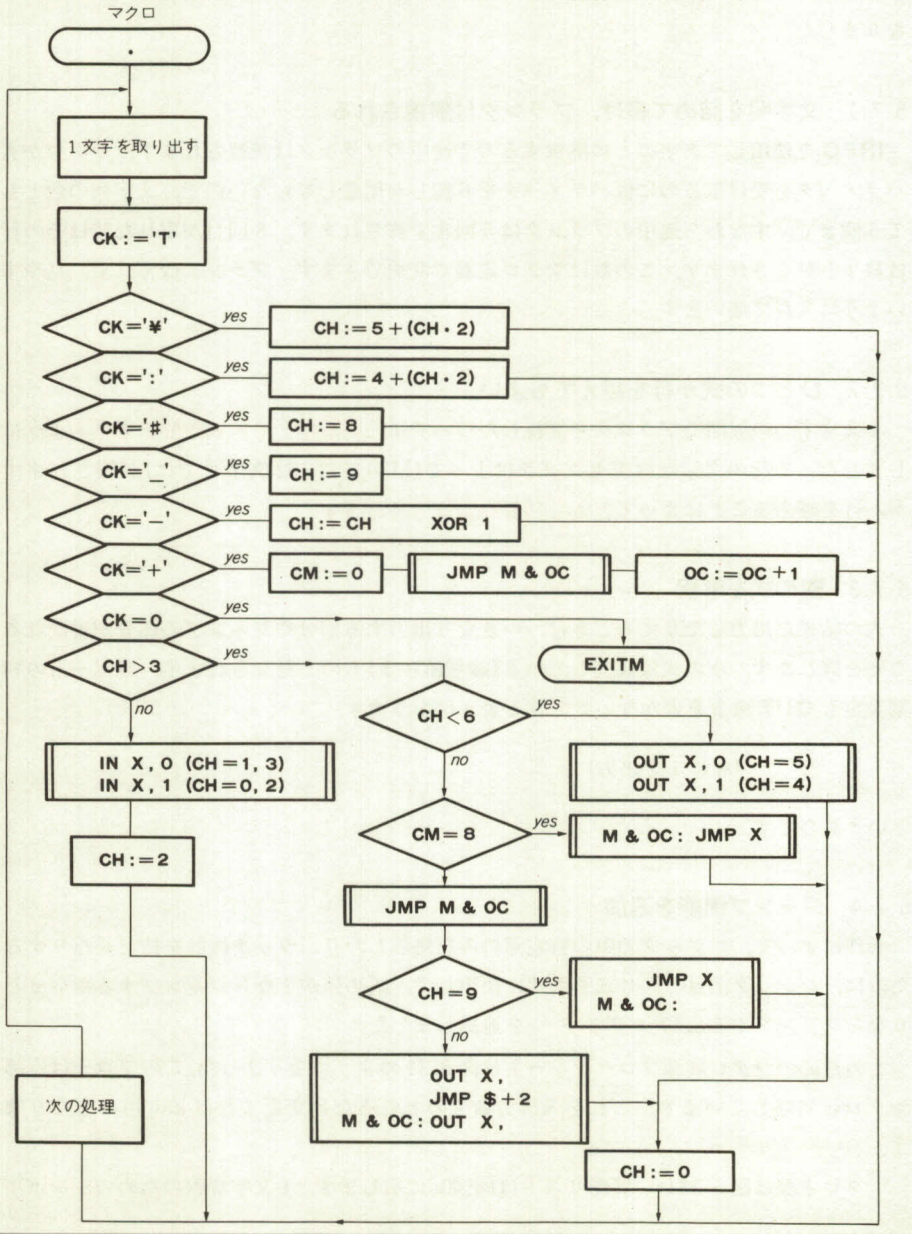
5.7.4 ジャンプ機能を追加

条件によって、ロジックの中の特定期のみを処理したり、ラッチ機能を持たせたりするために、ロジック演算と同じ式を条件に使用して、式の値が1ならジャンプする命令#と0ならジャンプする—(アンダ・バー)を追加しました。

このためのマクロ展開フローチャートは図 5.31 のようになりました。このフローは内部マクロは省略しています。これを入出力命令のところだけ変更すれば Z80 用にもなります。

マクロ定義は図 5.33 (a)、展開リストは同図(b)に示します。1文字解釈のためのシンボル

〈図 5.31〉 BPU 用 1 文字ロジック・マクロの展開フローチャート



〈図 5.32〉 BPU 用 1 文字ロジック・マクロの仕様

シンボル	各 1 文字がひとつのシンボルを表す。 大文字はそれ自身を、小文字はその文字を 2 個ならべたものを、 数字は J のあとにその数字を付加したものをそれぞれ表す。
記号なし	シンボル間に記号がなければ AND や OR より優先。
ブランク	すべて無視される (ただし 1 行の中で 5 個まで)。
+	OR
—	前に —, 後に記号があれば単項否定 前に —, 後にシンボルが続けば、その後 — 以外の記号までのシンボルを AND してその否定をとる。
:	上の計算結果を次のシンボルへ出力。
※	上の計算結果の否定を次のシンボルへ出力。
#	上の計算結果が 1 なら次のシンボルへジャンプ。
—	上の計算結果が 0 なら次のシンボルへジャンプ。 (:, ※, #, — の各文字は、その次の一文字でひとつの処理を終わる。 処理は何行かにわたってもよい。)
空の式	式がなく、:, ※, #, — が現れた時は式の値は 1 とする。

合成マクロに **SYMGEN** が内部マクロとして追加されています。論理式の評価法は前節のものと全く同じで十分実用になります。BPU では基本メモリ 128 バイトまでなので、すべて **ASEG** でアセンブルしています。

〈図 5.33〉 1 文字で変数を表すロジック用マクロ

(a) ソース・リスト

```

1:  ;  !BPU!ノタメノ ロジック シヨリ
2:  ;  ホートト ラベル ラ スヘテ !1!モシ" ト シテ
3:  ;  ヨリ ロンリシキ ラシク ミセル
4:  ;  .....
5:  ;
6:  ;  ロジック ヨウ サフ" マクロ
7:  ;
8:  LABGEN  MACRO      OCC
9:  M&OCC:
10: OC      DEFL      OC+1
11:          ENDM
12: ;
13: TOBGEN   MACRO      QQ
14:          DB          M&QQ OR 128
15:          ENDM
16: ;

```

```

17: ; オーマシ" カ コモシ" カ スウシ" ラ ハンディ
18: ; !A --> A ; a --> AA ; 0 --> J0
19: ;
20: SYMGEN MACRO X,Y
21: IF '&X' GT 47 AND '&X' LT 58
22: DB J&X OR Y
23: ELSE
24: IF '&X' GT 96 AND '&X' LT 123
25: DB X&X OR Y
26: ELSE
27: DB X OR Y
28: ENENDIF
29: ENENDIF
30: ENDM
31: ;
32: ;
33: ; ロシ"ック コンパ"イラ マクロ
34: ;
35: MACRO B,C,D,E,F,G
36: IRP W,<B,C,D,E,F,G>
37: IRPC X,W
38: CK DEFL '&X'
39: IF CK EQ '*'
40: CH DEFL 5+(CH AND 2)
41: ELSE
42: IF CK EQ ':'
43: CH DEFL 4+(CH AND 2)
44: ELSE
45: IF CK EQ '#'
46: CH DEFL 8
47: ELSE
48: IF CK EQ '_'
49: CH DEFL 9
50: ELSE
51: IF CK EQ '-'
52: CH DEFL CH XOR 1
53: ELSE
54: IF CK EQ '+'
55: CH DEFL 0
56: TOBGEN %OC
57: ELSE
58: IF CK EQ 0
59: EXITM
60: ELSE
61: IF CH GT 3
62: IF CH LT 6
63: SYMGEN X,%(32*(CH+1 AND 1))
64: ELSE
65: IF CH EQ 8
66: LABGEN %OC
67: SYMGEN X,128
68: ELSE
69: TOBGEN %OC
70: IF CH EQ 9
71: SYMGEN X,128
72: LABGEN %OC
73: ELSE

```



```

74:          SYMGEN  X,%(32*(CH AND 1))
75:          DB      $+2 OR 128
76:          LABGEN  %DC
77:          SYMGEN  X,%(32*(CH+1 AND 1))
78:          ENDIF
79:          ENDIF
80:          ENDIF
81:  CH      DEFL     0
82:          ELSE
83:          SYMGEN  X,%(64 OR 32*(CH+1 AND 1))
84:  CH      DEFL     2
85:          ENDIF
86:          ENDIF
87:          ENDIF
88:          ENDIF
89:          ENDIF
90:          ENDIF
91:          ENDIF
92:          ENDIF
93:          ENDM
94:          ENDM
95:          ENDM
96:  ;
97:  ;ロジック テスト
98:  ;
99:  OC      DEFL     0   ;トヒ`サキ カウンタ
100:  CH      DEFL     0   ;シキ ノ ショウタイ !FLAG
101:  ;
102:          ASEG      ;アソ`ソル`ト ニ コテイ スル
103:  ;
104:  A      EQU       1
105:  B      EQU       2
106:  C      EQU       3
107:  D      EQU       4
108:  E      EQU       5
109:  F      EQU       6
110:  G      EQU       7
111:  H      EQU       8
112:  aa     EQU       17
113:  bb     EQU       18
114:  cc     EQU       19
115:  dd     EQU       20
116:  ee     EQU       21
117:  ff     EQU       22
118:  gg     EQU       23
119:  hh     EQU       24
120:  ;
121:  TT:    . :a:b:c%D%E%F
122:  Q:     . AB+CD:E A-B+C-D%E
123:        . -f-g#Q %H
124:  J1:    . AB#1
125:        . -A-B-C_Q
126:        . A+B+C#t #Q
127:  END

```

(b) アセンブル・リスト

```

; BPU/タメノ ロジック ショリ
; ホート ト ラハル ラ スハテ 1モシ ト シテ
; ヨリ ロンリキ ラシク ミセル
; .....
;
; ロジック ヨク 77 マクロ
;
LABGEN MACRO OCC
M&OCC:
OC      DEFL      OC+1
        ENDM

;
TOBGEN MACRO QQ
        DB      M&QQ OR 128
        ENDM

;
; オモシ カ コモシ カ スウシ ラ ハンテイ
; A --> A ; a --> AA ; 0 --> J0
;
SYMGEN MACRO X,Y
        IF      '&X' GT 47 AND '&X' LT 58
        DB      J&X OR Y
        ELSE
        IF      '&X' GT 96 AND '&X' LT 123
        DB      X&X OR Y
        ELSE
        DB      X OR Y
        ENDIF
        ENDIF
        ENDM

;
;
; ロジック コンパイル マクロ
;
        MACRO      B,C,D,E,F,G
        IRP W,<B,C,D,E,F,G>
        IRPC      X,W
CK      DEFL      '&X'
        IF      CK EQ '*'
CH      DEFL      5+(CH AND 2)
        ELSE
        IF      CK EQ ':'
CH      DEFL      4+(CH AND 2)
        ELSE
        IF      CK EQ '#'
CH      DEFL      8
        ELSE
        IF      CK EQ '-'
CH      DEFL      9
        ELSE
        IF      CK EQ '-'
CH      DEFL      CH XOR 1
        ELSE
        IF      CK EQ '+'

```



```

CH      DEFL      0
        TOBGEN    ZOC
        ELSE
        IF        CK EQ 0
        EXITM
        ELSE
        IF        CH GT 3
        IF        CH LT 6
        SYMGEN    X,%(32*(CH+1 AND 1))
        ELSE
        IF        CH EQ 8
        LABGEN    ZOC
        SYMGEN    X,128
        ELSE
        TOBGEN    ZOC
        IF        CH EQ 9
        SYMGEN    X,128
        LABGEN    ZOC
        ELSE
        SYMGEN    X,%(32*(CH AND 1))
        DB        $+2 OR 128
        LABGEN    ZOC
        SYMGEN    X,%(32*(CH+1 AND 1))
        ENDIF
        ENDIF
        ENDIF
CH      DEFL      0
        ELSE
        SYMGEN    X,%(64 OR 32*(CH+1 AND 1))
CH      DEFL      2
        ENDIF
        ENDIF
        ENDIF
        ENDIF
        ENDIF
        ENDIF
        ENDM
        ENDM
        ENDM

;
; ロジック テスト
;
0000    OC      DEFL      0 ; トヒキ カウンタ
0000    CH      DEFL      0 ; シキ / ショウタイ FLAG
;
0000    ASEG    ; フラット ニ コタイ スル
;
0001    A      EQU      1
0002    B      EQU      2
0003    C      EQU      3
0004    D      EQU      4
0005    E      EQU      5
0006    F      EQU      6
0007    G      EQU      7

```

```

0008          H      EQU      8
0011          aa     EQU      17
0012          bb     EQU      18
0013          cc     EQU      19
0014          dd     EQU      20
0015          ee     EQU      21
0016          ff     EQU      22
0017          gg     EQU      23
0018          hh     EQU      24
;
TT:           . :a:b:c#D#E#F
0000 31      +      DB      a&a OR 32
0001 32      +      DB      b&b OR 32
0002 33      +      DB      c&c OR 32
0003 04      +      DB      D OR 0
0004 05      +      DB      E OR 0
0005 06      +      DB      F OR 0
0006          Q:     . AB+CD:E A-B+C-D#E
0006 61      +      DB      A OR 96
0007 62      +      DB      B OR 96
0008 8E      +      DB      M&0 OR 128
0009 63      +      DB      C OR 96
000A 64      +      DB      D OR 96
000B 8E      +      DB      M&0 OR 128
000C 05      +      DB      E OR 0
000D 8F      +      DB      $+2 OR 128
000E          M&0:
000E 25      +      DB      E OR 32
000F 61      +      DB      A OR 96
0010 42      +      DB      B OR 64
0011 97      +      DB      M&1 OR 128
0012 63      +      DB      C OR 96
0013 44      +      DB      D OR 64
0014 97      +      DB      M&1 OR 128
0015 25      +      DB      E OR 32
0016 98      +      DB      $+2 OR 128
0017          M&1:
0017 05      +      DB      E OR 0
;
0018 56      +      DB      . -f-g#Q ¥H
0019 57      +      DB      f&f OR 64
;
001A          M&2:
001A 86      +      DB      Q OR 128
001B 08      +      DB      H OR 0
;
001C          J1:    . AB#1
001C 61      +      DB      A OR 96
001D 62      +      DB      B OR 96
;
001E          M&3:
001E 9C      +      DB      J&1 OR 128
;
001F          . -A-B-C_Q
001F 41      +      DB      A OR 64
0020 42      +      DB      B OR 64
0021 43      +      DB      C OR 64
0022 A4      +      DB      M&4 OR 128
0023 86      +      DB      Q OR 128
0024          M&4:

```



```

      . A+B+C#t #Q
0024  61      +      DB      A OR 96
0025  A9      +      DB      M&5 OR 128
0026  62      +      DB      B OR 96
0027  A9      +      DB      M&5 OR 128
0028  63      +      DB      C OR 96
0029      +      M&5:      DB
0029  80      +      DB      t&t OR 128
002A      +      M&6:      DB
002A  86      +      DB      Q OR 128
      END

```

第 6 章

アセンブラのソフトウェア開発に おける高級言語の利用

1.5 節でも述べましたが、ソフトウェア開発はできる限り高級言語を利用した方が得策です。少なくとも今後は高級言語もさらに多様化してくると予想され、現在のところは応用しきれないという分野にも適用可能な言語が登場することは十分考えられます。

しかし、将来のことよりも、今どうするかが問題だという考え方も成り立ちます。それでは現時点でどうしてもアセンブラによる記述によらざるを得ない分野、システムについて高級言語の利用価値はないものでしょうか。

これには大きく分けて 3 種類の利用法が考えられます。第一にアセンブラに入力するソース・ファイルを作る段階以前に使用する方法。第二にアセンブラとリンクしてプログラムの一部分を高級言語で書く方法、そして第三にはアセンブラの出力リストを見やすくするなど、アセンブル以後の段階で利用する方法です。これら 3 つの方法は各々独立で相互関係を持っていませんから、各段階での利用を混合することも自由です。

本章ではこの三種の利用法の実例を紹介します。使用する高級言語は Pascal/MT+ という名称のコンパイラで、ディジタル・リサーチ社の製品です。

6.1 リスト上のカナ文字復元プログラム

4.3 節ですでに、カナ文字をコメント、タイトル、そしてリテラル・データに使用する方法を書きました。また、本書で使用しているリストのほとんどがカナ文字を使用しています。これらはすべてここに紹介するカナ文字復元プログラムによって M80 の出力ファイル **.PRN** を変換したものです。

このプログラムは **KANA** と名付けました(図 6.1)。動作の基本は、起動後コンソールからファイル名を入力し、そのファイル名の後に **.PRN** を付加してファイルを読み取り、変換されたファイルを同じファイル名で **.PRM** と変えて出力します。**.PRN** はそのまま残ります。また、このままでは 1 回の起動でいくつかのファイルを変換することはできません。

〈図 6.1〉 カナ文字を復元するプログラム

```

1:
2: PROGRAM KANA ;
3: VAR FI,FO : FILE OF CHAR ;
4:   CH : CHAR ;
5:   KANA : BOOLEAN ;
6:   AH,BH : BYTE ;
7:   CF : STRING[13] ;
8:   RSLT : INTEGER ;
9:
10: PROCEDURE MODIFY (EC:BYTE ; KI:BOOLEAN) ;(*カナ コート" ニ ヘンカン*)
11: BEGIN
12:   KANA := KI ;
13:   REPEAT
14:     READ (FI,CH) ;
15:     BH := CH ;
16:     IF CH = '!' THEN
17:       KANA := NOT KANA
18:     ELSE
19:       BEGIN ;
20:         IF (NOT KANA) OR (BH=13) OR (BH=EC) THEN
21:           WRITE (FO,CH)
22:         ELSE
23:           BEGIN
24:             BH := BH!128 ;
25:             CH := BH ;
26:             WRITE (FO,CH)
27:           END
28:         END
29:       UNTIL (BH=13) OR (BH=EC) OR EOF
30:     END ;
31:   BEGIN
32:     WRITELN ;
33:     WRITE(' ファイルメー ? ' ) ;
34:     READ(CF) ;
35:     IF CF<>'Q' THEN
36:       BEGIN
37:         OPEN(FI,CONCAT(CF,'.PRN'),RSLT);
38:         IF RSLT=255 THEN
39:           WRITELN('ソノ ファイル ワ ヨメマヘンワ ');
40:         ELSE
41:           BEGIN
42:             ASSIGN(FO,CONCAT(CF,'.PRM')) ;
43:             REWRITE (FO) ;
44:             CH := ' ' ;
45:             REPEAT
46:               AH := CH ;
47:               READ(FI,CH) ;
48:               WRITE(FO,CH) ;
49:             IF (AH<47) OR ((AH>57) AND (AH<64)) THEN
50:               CASE CH OF
51:                 '!' : MODIFY (13,TRUE) ;
52:                 '"' : MODIFY (34,TRUE) ;
53:                 '...' : MODIFY (39,FALSE)
54:               END

```

```

55:          UNTIL EOF(FI) ;
56:          CLOSE(FI, RSLT) ;
57:          CLOSE(FO, RSLT) ;
58:          IF RSLT = 255 THEN
59:              WRITELN('CLOSE ERROR ')
60:          ELSE
61:              WRITELN('          オフリマシタ  ')
62:          END
63:      END
64:  END.
65:

```

毎回 CP/M に戻ります。

カナ文字の復元は次のような手順によっています。

- ①セミコロン(;)を検出したら、その行の終わり(リターン・コード)までをカナ変換対象とする。
- ②ダブル・コート(")を検出したら、再びダブル・コートが現れるまでをカナ変換対象とする。
- ③シングル・コート(')を検出したら、再びシングル・コートが現れるまでをカナ変換対象とする。
- ④ただし、検出文字の直前の文字が数字やアルファベットの場合は変換作業に入らない。
- ⑤カナ変換にあたっては、セミコロンとダブル・コートはカナ文字から始まるものとし、シングル・コートではアルファ数字から始まるものとする。
- ⑥カナ変換中にコード **7CH**(!)を検出したら、カナとアルファ数字の状態を逆にする(カナ・シフト)。
- ⑦カナ変換作業は行の終わりを越えない。

これによって変換されたアセンブル・リストは、**MESAG** (4.3 節, 5.1 節) マクロによってコンソールに出力されるメッセージと一致します。図 6.1 ではファイル **PRM** を作るようになっていますが、直接プリンタへ出力するようにもできます。それには 42 行と 43 行を、

```
OPEN (FO, 'LST:', RSLT)
```

の 1 行に変更すればよいでしょう。

6.2 クロス・アセンブラ用リフォーマッタ

5.5 節で BPU のクロス・アセンブラを M80 のマクロ定義で実現することについて解説しました。そして、M80 のアセンブル・リストそのままでは BPU のアセンブラとして見るには適していないので図 5.22 のように変換しました。この変換によって、マクロ呼び出しの行に展開時のロケーションおよびそのときの PC モードと、生成された機械語の 16 進表示が得られます。

この変換機能はクロス・アセンブラはもちろん、通常のマクロ呼び出しを多用するプログラムにとっても利用価値があります。というのは、マクロ・アセンブラの利用価値のひとつに、**大きなプログラムでも小さなリストで済む点**があり、これは**展開リスト**を出力しない場合に限られます。さりとて、マクロ呼び出し行だけのリストを**.SALL** 指定で取り出した場合、ソース・プログラムを見ているのと何ら変わりません。図 6.2 (a)は図 5.16 (b)のリストを**.SALL**で取り直したマクロ呼び出し部分です。マクロ行を示す+の記号がついている以外はソース・ファイルと同じです。ここではデバッグの時にアドレスも機械語コードも全くわからず、ブレークをかけたり PC を指定してスタートさせたりすることができません。

せっかくのマクロ命令ですから、マクロのレベルで(機械語のステップでなく)書き、読み、考えたい。しかし、ロケーションもわからないのではデバッグに困る。そこで、このリスト変換用プログラムが活きてくるのです。これでリフォーマットしたのが図 6.2 (b)です。**行数は変わらずに、ロケーションと最初の展開された機械語コードがわかります。**

ロケーションだけでもないよりはよいのですが、その内容もわかると安心感が違います。現実には間違いも減小します。リロケートブルのアセンブラではロケーションがデバッグ時の絶対番地と一致しませんから、通常はグローバル・シンボルの番地との差を計算してアドレスを求めます。このとき、**しかるべき番地の内容がわかると、計算に間違いがあってもすぐにわかります。**ロケーション情報だけだとよほど慎重に計算しないと暴走させたりします。

このプログラムには **FHEN**(ファイル変換のつもり)という名前を付けました(図 6.3)。動作としては、ファイル名を指定するまでは **KANA** と同じです。また、変換されるファイル名なども同じになっています。変換作業は大きく分けて行内のフォーマット変換とペーシ関係のフォーマット変換の 2 つになります。

行内フォーマット変換作業は次の手順で行います。

〈図6.2(a)〉 .SALL ではリストもソースも同じ

	.SALL	
+	.1	GG AA + CC
+	.1	FF BB - CC
+	.1	GG DD * EE
+	.1	HH EE / DD
+	.1	FF AA & BB
+	.1	GG EE ! CC
+	.1	HH DD ~ BB
+	.1	GG AA ¥ DD
	END	

〈図6.2(b)〉 FHENを通すとリストらしくなる

0018'	3A 0010'	¥ ←FHENを通った目印	.1	GG AA + CC
0022'	3A 0011'	¥	.1	FF BB - CC
002C'	3A 0013'	¥	.1	GG DD * EE
0038'	3A 0014'	¥	.1	HH EE / DD
0044'	3A 0010'	¥	.1	FF AA & BB
004E'	3A 0014'	¥	.1	GG EE ! CC
0058'	3A 0013'	¥	.1	HH DD ~ BB
0062'	3A 0010'	¥	.1	GG AA ¥ DD
			END	

〈図6.3〉 ファイル変換プログラム FHEN

```

1:
2:  PROGRAM FHEN;
3:  VAR FI,FO : TEXT ;
4:      S0,S1,S2 : STRING[127] ;
5:      CF : STRING[13] ;
6:      RSLT,PN,LC,L : INTEGER ;
7:
8:  PROCEDURE TITLE (*タイトル カキタシ *) ;
9:  BEGIN
10:     WRITELN(FO,S0,PN);
11:     PN := PN+1 ;
12:     LC := 0
13:  END ;
14:
15:  PROCEDURE RDFI (* ファイル ヨミトリ・ カキタシ ヨミトリ *) ;
16:  BEGIN
17:     READLN(FI,S2) ;
18:     IF S2[1]=CHR(12) THEN
19:     BEGIN
20:         L := LENGTH(S2) ;
21:         IF S2[L]='S' THEN
22:         BEGIN
23:             WRITELN(FO,S1) ;

```



```

24:          WRITELN(FO,S2) ;
25:          REPEAT
26:              READLN(FI,S1) ;
27:              WRITELN(FO,S1)
28:          UNTIL EOF(FI)
29:      END
30:  ELSE
31:      BEGIN
32:          READLN(FI,S2);
33:          READLN(FI,S2);
34:          READLN(FI,S2)
35:      END
36:  END
37: END ;
38: BEGIN
39:     WRITELN ;
40:     WRITE('   ファイルメイ ?') ;
41:     READ (CF) ;
42:     IF CF<>'Q' THEN
43:         BEGIN
44:             OPEN(FI,CONCAT(CF,'.PRN'),RSLT);
45:             IF RSLT=255 THEN
46:                 WRITELN('   コシテイ ノ ファイル ハ ヨミタシ テキマセシ')
47:             ELSE
48:                 BEGIN
49:                     ASSIGN(FO,CONCAT(CF,'.PRM')) ;
50:                     REWRITE (FO) ;
51:                     READLN(FI,S0) ;
52:                     L := LENGTH(S0) ;
53:                     WRITE(L) ;
54:                     S0 := CONCAT(COPY(S0,2,L-10),'^°-シ",CHR(9)) ;
55:                     WRITELN(S0) ;
56:                     PN := 1 ;
57:                     TITLE ;
58:                     READLN(FI,S1) ;
59:                     READLN(FI,S1) ;
60:                     READLN(FI,S1) ;
61:                     REPEAT
62:                         RDFI ;
63:                         IF S2[27]='+' THEN
64:                             BEGIN
65:                                 L := LENGTH(S1)-27 ;
66:                                 IF L<1 THEN
67:                                     L := 0 ;
68:                                 S1 := CONCAT(COPY(S2,1,26),'¥',COPY(S1,28,L)) ;
69:                                 REPEAT
70:                                     RDFI
71:                                 UNTIL S2[27]<>'+'
72:                             END ;

```

```

73:          WRITELN(FO,S1) ;
74:          LC := LC+1 ;
75:          IF LC > 49 THEN
76:              BEGIN
77:                  WRITE(FO,CHR(12)) ;
78:                  TITLE
79:              END ;
80:          S1 := S2
81:          UNTIL EOF(FI) ;
82:          CLOSE(FI,RSLT) ;
83:          CLOSE(FO,RSLT) ;
84:          WRITELN ;
85:          WRITELN('      オワリマシタ')
86:      END
87:  END
88:  END.

```

- ①第27カラム目に+の記号(マクロ展開行を示す記号)が書かれている行を捜す。
- ②その行の直前の行より前は、すべてそのまま出力ファイルに書き出す。
- ③その行の直前の行に、+の記号を含む行の第26カラム目までを^すぎ替える(す^ぎ替える前はすべて空白のはず)。
- ④その行以後は第27カラム目に+の記号を含む行が続く限り読み捨てる。

この作業は、マクロ呼び出し行を捜してマクロ展開の最初の行と合成した1行に作り変えることに相当します。原理としてはこれだけの作業で一応の動作はしてくれますが、実際には2つの問題点が残ります。

共に改ページ (FF) 動作に関係するものですが、その第一はマクロ展開された行はすべてなくなってしまうので改ページのコードと、実際に1ページあたりに書かれる行数とが合わなくなってしまうことです。これではリスト印字時間と文字数は削減できますが、ページ数は減りませんし、見やすくもなりません。

第二の問題は、手順③のその直前の行の意味です。この手順としては、暗にアセンブルされた結果に作られた行を指していますが、現実には各ページにタイトル行とページ番号が改ページごとに出力されています。また、その後に2行の空白行が送られています。これは+を含まない直前の行と判断されます。タイトル行と空白の2行は判断の対象としてはまずいのです。

これら2つの問題点を解決するには、改ページと空白行を取り除いて判断、変換を行い、結果のリストに再び改ページ記号とタイトル文字を入れるようにしなければなりません。

新たな改ページ記号は変換結果の50行に1回の割で付加します。また、タイトル行は、最初の行の情報を保存しておいて毎回同じものを出力し、ページ数のみカウントします。

リストの最後のシンボル表のページはタイトル行がSという文字で終わるのを検知して、それ以後はすべての変換作業を止めて入力ファイルから出力ファイルへ簡抜けにします。この**FHEN**を使えば、マクロの利用価値が倍加します。

このプログラムを**KANA**同様、直接プリントするように変更可能です。変更箇所は49行、50行です。

ファイルの変換プログラムはアセンブラを使用しても書けますが高級言語を使った方が圧倒的に有利です。ここに取り上げた**KANA**, **FHEN**は大きな処理ではないので、**BASIC**でも**FORTRAN**でも同様の作業ができると思います。もちろん、インタプリタでも構いません。ただし、CP/Mのファイルを扱えるものでなければ困ります。

6.3 高速BCD変換プログラム——変換表をPascalで作成

デジタル化した測定器が普及して、多くの測定器が目で読むだけでなく外部へ測定値を取り出せるようになってきました。これらのほとんどが表示値の関係上、BCDコードまたは10進数の文字コードで測定値を出しています。一方、コンピュータの方は少し複雑な処理になるとBCDでは遅すぎたり、データ・ビット数が多くなりすぎて不利です。浮動小数点演算用のICもバイナリ・コードでないと処理できません。

そこで、BCDをバイナリに変換したり、バイナリをBCDに変換する作業を高速に処理したいという要求が出てきます。通常のシステムではBCDや10進は人間とのインターフェースが目的なので高速性はあまり必要ありませんが、測定器を何台か使って逐次入ってくるデータを処理するとなると話が違ってきます。

BCDの5桁をバイナリの16ビットに変換するのにかかる時間は、数千クロックが普通です。バイナリからBCDの変換はもっと遅いでしょう。そこでもっと速い変換が要求された場合に使える高速変換プログラムを作りました。

その原理は図6.4のように各4ビットごとの桁の重みにその桁の数値をかけたものをあらかじめ、桁数 $\times (N-1) \cdots (N$ は進法の基数)の表として用意しておき、入力された数の各桁の値でインデクシングして目的の値を取り出し、それを合計するという方法です。たとえば、10進の3741は、1の桁の1と10の桁の4、100の桁の7 \cdots と加算して行き、全桁終わった時の合計が変換結果になります。加算はすべて最終結果のビット数で行い、表

〈図 6.4〉高速 BCD↔BIN 変換の原理

桁の値	1 の桁	10 の桁	100 の桁	1000 の桁
1	0001	000A	0064	03E8
2	0002	0014	00C8	07D0
3	0003	001E	012C	0BB8
4	0004	0028	0190	0FA0
5	0005	0032	01F4	1388
6	0006	003C	0258	1770
7	0007	0046	02BC	1B58
8	0008	0050	0320	1F40
9	0009	005A	0384	2328

(a) BCD→16進

(3741)₁₀→

0BB8H
02BCH
0028H
+)
1
0E9DH

20BEH→

8192
0
0176
+)
0014
(8382)₁₀

桁の値	1 の桁	16 の桁	256 の桁	4096 の桁
1	0001	0016	0256	4096
2	0002	0032	0512	8192
3	0003	0048	0768	—
4	0004	0064	1024	—
5	0005	0080	1280	—
6	0006	0096	1536	—
7	0007	0112	1792	—
8	0008	0128	2048	—
9	0009	0144	2304	—
A	0010	0160	2560	—
B	0011	0176	2816	—
C	0012	0192	3072	—
D	0013	0208	3328	—
E	0014	0224	3584	—
F	0015	0240	3840	—

(b) 16進→BCD

もすべて加算と同じビット数で作っておきます。

BCD からバイナリの場合は 10 進で表を引いて、バイナリで加算し、バイナリから BCD のときは、16 進で表を引いて 10 進で加算します。どちらの変換も全く同じ考え方で割り算や引き算が使用されない点に注意してください。

図 6.4 では桁数が足りないので、8 桁の BCD を扱えるように大きな表(データ数 72 個、各データ 32 ビット)を作り、32 ビットで演算するように構成したマクロ定義と呼び出し例が図 6.5 です。このプログラムは 8 桁の BCD をバイナリに変換するのに 1546 クロック、バイナリから 8 桁の BCD に変換するのに 1602 クロックを要します。

プログラムの大きさは表を含めて約 1.3 K バイト、700 バイトが表で埋まっています。さて問題はこの表ですが、作り方が 2 種類考えられます。実行時にアセンブラで書かれたプログラムで RAM の中に表を作る方法と、ソース・プログラムの中にあらかじめ計算した表を書いてしまう方法です。前者は作表のためのプログラムがさらに増し、後者はどのようにして計算するかが問題です。後者の場合、アセンブラでは **60000** というデータは書けても **70000** というデータは書けません。M80 はじめ多くの 8 ビット CPU 用アセンブラは 16 ビットの数値しか扱えません。そこで 65535 より大きい数値は上下のワードに分けて、ふたつの数字で書かなければなりません。

この作業は電卓でも不可能ではありませんが、352 ワードのデータを作るにはかなりの忍耐力が必要でしょう。そして、計算後それをエディタでソース・ファイルに入れて打鍵ミスなしで通すのは不可能です。そこで、この表を高級言語 Pascal/MT+ を使ってファイルに作り出すプログラムを作りました (図 6.6)。

Pascal/MT+ では整数は 16 ビットまでですが、**BCDREAL** として 10 進の 14 桁固定小数点演算ができます。これを使用すれば変換表の計算はストレートにでき、ファイルに出力するフォーマットだけに注意すればよいことになります。表の先頭にラベルとコロンを付け、各行を **DW** ××,××… という形式で出力します。このファイルに **TABLEBCD.LIB** と名付けておけばエディタ ED から簡単にに取り込めます。

—<図 6.5> 高速 BCD↔BIN 変換を行うマクロ—

(a) ソース・リスト

1:		.Z80		6:	P2	
2:	HCONB	MACRO	P1,P2	7:	AND	60
3:		LOCAL	EM	8:	JR	Z,EM
4:		LD	A,(DE)	9:	LD	C,A
5:		P2		10:	LD	B,0

11:	LD	IY, TABLEB+P1	67:	LD	A, (DE)
12:	ADD	IY, BC	68:	AND	15
13:	LD	C, (IY)	69:	OR	A
14:	LD	B, (IY+1)	70:	DAA	
15:	ADD	IX, BC	71:	LD	C, A
16:	LD	C, (IY+2)	72:	HCOND	56, RRA
17:	LD	B, (IY+3)	73:	INC	DE
18:	ADC	HL, BC	74:	HCOND	116, RLA
19:	EM:		75:	HCOND	176, RRA
20:	ENDM		76:	INC	DE
21:			77:	HCOND	236, RLA
22:	HCOND	MACRO P1, P2	78:	HCOND	296, RRA
23:	LOCAL	EM	79:	INC	DE
24:	LD	A, (DE)	80:	HCOND	356, RLA
25:	P2		81:	RET	
26:	P2		82:	EM:	
27:	AND	60	83:	HSCNVD	MACRO SRC, DST
28:	JR	Z, EM	84:	LD	DE, SRC
29:	PUSH	BC	85:	CALL	HSCND
30:	LD	C, A	86:	IFNB	<DST>
31:	LD	B, 0	87:	LD	IX, DST
32:	LD	IY, TABLED+P1	88:	LD	(IX), C
33:	ADD	IY, BC	89:	LD	(IX+1), B
34:	POP	BC	90:	LD	(IX+2), L
35:	LD	A, C	91:	LD	(IX+3), H
36:	ADD	A, (IY)	92:	ENDIF	
37:	DAA		93:	ENDM	
38:	LD	C, A	94:	ENDM	
39:	LD	A, B	95:	HSCNVB	MACRO SRC, DST
40:	ADC	A, (IY+1)	96:	LOCAL	EM
41:	DAA		97:	LD	DE, SRC
42:	LD	B, A	98:	CALL	HSCNB
43:	LD	A, L	99:	IFNB	<DST>
44:	ADC	A, (IY+2)	100:	LD	IX, DST
45:	DAA		101:	LD	(IX), C
46:	LD	L, A	102:	LD	(IX+1), B
47:	LD	A, H	103:	LD	(IX+2), L
48:	ADC	A, (IY+3)	104:	LD	(IX+3), H
49:	DAA		105:	ENDIF	
50:	LD	H, A	106:	JP	EM
51:	EM:		107:	HSCNB:	LD HL, 0
52:	ENDM		108:	LD	IX, 0
53:	HSCNVD	MACRO SRC, DST	109:	LD	A, (DE)
54:	LOCAL	EM	110:	AND	15
55:	LD	DE, SRC	111:	LD	C, A
56:	CALL	HSCND	112:	LD	B, 0
57:	IFNB	<DST>	113:	ADD	IX, BC
58:	LD	IX, DST	114:	HCONB	32, RRA
59:	LD	(IX), C	115:	INC	DE
60:	LD	(IX+1), B	116:	HCONB	68, RLA
61:	LD	(IX+2), L	117:	HCONB	104, RRA
62:	LD	(IX+3), H	118:	INC	DE
63:	ENDIF		119:	HCONB	140, RLA
64:	JP	EM	120:	HCONB	176, RRA
65:	HSCND:	LD HL, 0	121:	INC	DE
66:	LD	B, 0	122:	HCONB	212, RLA


```

123:      HCONB      248, RRA
124:      PUSH      IX
125:      POP        BC
126:      RET
127:  EM:
128:  HSCNVB  MACRO    SRC, DST
129:          LD      DE, SRC
130:          CALL    HSCNB
131:          IFNB    <DST>
132:          LD      IX, DST
133:          LD      (IX), C
134:          LD      (IX+1), B
135:          LD      (IX+2), L
136:          LD      (IX+3), H
137:      ENDIF
138:      ENDM
139:      ENDM
140:
141:      JP          STT
142:  N1:      DW      9999H, 9999H
143:  N2:      DW      -1, 07FFH
144:  N3:      DS      4
145:  N4:      DS      4
146:
147:  STT:     HSCNVB   N1, N3
148:          HSCNVD   N2, N4
149:          JP        STT
150:

```

メイン・プログラム

これより204行まではTABLEBCDの数
(エディタにより結合)

```

151:  TABLE:
152:  DW  1, 0, 2, 0, 3, 0, 4, 0
153:  DW  5, 0, 6, 0, 7, 0, 8, 0
154:  DW  9, 0
155:  DW 10, 0, 20, 0, 30, 0, 40, 0
156:  DW 50, 0, 60, 0, 70, 0, 80, 0
157:  DW 90, 0
158:  DW 100, 0, 200, 0, 300, 0, 400, 0
159:  DW 500, 0, 600, 0, 700, 0, 800, 0
160:  DW 900, 0
161:  DW 1000, 0, 2000, 0, 3000, 0, 4000, 0
162:  DW 5000, 0, 6000, 0, 7000, 0, 8000, 0
163:  DW 9000, 0
164:  DW 10000, 0, 20000, 0, 30000, 0, -25536, 0
165:  DW -15536, 0, -5536, 0, 4464, 1, 14464, 1
166:  DW 24464, 1
167:  DW -31072, 1, 3392, 3, -27680, 4, 6784, 6
168:  DW -24288, 7, 10176, 9, -20896, 10, 13568, 12
169:  DW -17504, 13
170:  DW 16960, 15, -31616, 30, -14656, 45, 2304, 61
171:  DW 19264, 76, -29312, 91, -12352, 106, 4608, 122
172:  DW 21568, 137
173:  DW -27008, 152, 11520, 305, -15488, 457, 23040, 610
174:  DW -3968, 762, -30976, 915, 7552, 1068, -19456, 1220
175:  DW 19072, 1373
176:  TABLE:

```

40000がこのように出力されるが
実害はない

```

177: DW 1H,0H,2H,0H,3H,0H,4H,0H ←BCDコードにはHを付加する
178: DW 5H,0H,6H,0H,7H,0H,8H,0H (0~9には不要だが……)
179: DW 9H,0H,10H,0H,11H,0H,12H,0H
180: DW 13H,0H,14H,0H,15H,0H
180: DW 13H,0H,14H,0H,15H,0H
181: DW 16H,0H,32H,0H,48H,0H,64H,0H
182: DW 80H,0H,96H,0H,112H,0H,128H,0H
183: DW 144H,0H,160H,0H,176H,0H,192H,0H
184: DW 208H,0H,224H,0H,240H,0H
185: DW 256H,0H,512H,0H,768H,0H,1024H,0H
186: DW 1280H,0H,1536H,0H,1792H,0H,2048H,0H
187: DW 2304H,0H,2560H,0H,2816H,0H,3072H,0H
188: DW 3328H,0H,3584H,0H,3840H,0H
189: DW 4096H,0H,8192H,0H,2288H,1H,6384H,1H
190: DW 480H,2H,4576H,2H,8672H,2H,2768H,3H
191: DW 6864H,3H,960H,4H,5056H,4H,9152H,4H
192: DW 3248H,5H,7344H,5H,1440H,6H
193: DW 5536H,6H,1072H,13H,6608H,19H,2144H,26H
194: DW 7680H,32H,3216H,39H,8752H,45H,4288H,52H
195: DW 9824H,58H,5360H,65H,896H,72H,6432H,78H
196: DW 1968H,85H,7504H,91H,3040H,98H
197: DW 8576H,104H,7152H,209H,5728H,314H,4304H,419H
198: DW 2880H,524H,1456H,629H,32H,734H,8608H,838H
199: DW 7184H,943H,5760H,1048H,4336H,1153H,2912H,1258H
200: DW 1488H,1363H,64H,1468H,8640H,1572H
201: DW 7216H,1677H,4432H,3355H,1648H,5033H,8864H,6710H
202: DW 6080H,8388H,3296H,10066H,512H,11744H,7728H,13421H
203: DW 4944H,15099H,2160H,16777H,9376H,18454H,6592H,20132H
204: DW 3808H,21810H,1024H,23488H,8240H,25165H
205: DW END STT

```

(b) アセンブル・リスト

				.Z80	
		HCONB		MACRO	P1,P2
				LOCAL	EM
				LD	A,(DE)
				P2	
				(途中省略)	
				LD	(IX+2),L
				LD	(IX+3),H
				ENDIF	
				ENDM	
				ENDM	
0000'	C3 0013'			JP	STT
0003'	9999 9999	N1:	DW	9999H,9999H	
0007'	FFFF 07FF	N2:	DW	-1,07FFH	
000B'		N3:	DS	4	
000F'		N4:	DS	4	
0013'		STT:	HSCNVB	N1,N3	
0013'	11 0003'		LD	DE,N1	
0016'	CD 002C'		CALL	HSCNB	
0019'	DD 21 000B'		LD	IX,N3	

0010'	DD 71 00	+		LD	(IX),C
0020'	DD 70 01	+		LD	(IX+1),B
0023'	DD 75 02	+		LD	(IX+2),L
0026'	DD 74 03	+		LD	(IX+3),H
0029'	C3 0122'	+		JP	..0000
002C'	21 0000	+	HSCNB:	LD	HL,0
002F'	DD 21 0000	+		LD	IX,0
0033'	1A	+		LD	A,(DE)
0034'	E6 0F	+		AND	15
0036'	4F	+		LD	C,A
0037'	06 00	+		LD	B,0
0039'	DD 09	+		ADD	IX,BC
003B'	1A	+		LD	A,(DE)
003C'	1F	+		RRA	
003D'	1F	+		RRA	
003E'	E6 3C	+		AND	60
0040'	28 19	+		JR	Z,..0001
0042'	4F	+		LD	C,A
0043'	06 00	+		LD	B,0
0045'	FD 21 0269'	+		LD	IX, TABLEB+32
0049'	FD 09	+		ADD	IX,BC
004B'	FD 4E 00	+		LD	C,(IX)
004E'	FD 46 01	+		LD	B,(IX+1)
0051'	DD 09	+		ADD	IX,BC
0053'	FD 4E 02	+		LD	C,(IX+2)
0056'	FD 46 03	+		LD	B,(IX+3)
0059'	ED 4A	+		ADC	HL,BC
005B'		+	..0001:		
005B'	13	+		INC	DE
005C'	1A	+		LD	A,(DE)
005D'	17	+		RLA	
005E'	17	+		RLA	
005F'	E6 3C	+		AND	60
0061'	28 19	+		JR	Z,..0002
0063'	4F	+		LD	C,A
0064'	06 00	+		LD	B,0
0066'	FD 21 028D'	+		LD	IX, TABLEB+68
006A'	FD 09	+		ADD	IX,BC
006C'	FD 4E 00	+		LD	C,(IX)
006F'	FD 46 01	+		LD	B,(IX+1)
0072'	DD 09	+		ADD	IX,BC
0074'	FD 4E 02	+		LD	C,(IX+2)
0077'	FD 46 03	+		LD	B,(IX+3)
007A'	ED 4A	+		ADC	HL,BC
007C'		+	..0002:		
007C'	1A	+		LD	A,(DE)
007D'	1F	+		RRA	
007E'	1F	+		RRA	
007F'	E6 3C	+		AND	60
0081'	28 19	+		JR	Z,..0003
0083'	4F	+		LD	C,A
0084'	06 00	+		LD	B,0
0086'	FD 21 02B1'	+		LD	IX, TABLEB+104
008A'	FD 09	+		ADD	IX,BC

008C'	FD 4E 00	+	LD	C, (IY)
008F'	FD 46 01	+	LD	B, (IY+1)
0092'	DD 09	+	ADD	IX, BC
0094'	FD 4E 02	+	LD	C, (IY+2)
0097'	FD 46 03	+	LD	B, (IY+3)
009A'	ED 4A	+	ADC	HL, BC
009C'		+	..0003:	
009C'	13	+	INC	DE
009D'	1A	+	LD	A, (DE)
009E'	17	+	RLA	
009F'	17	+	RLA	
00A0'	E6 3C	+	AND	60
00A2'	28 19	+	JR	Z, ..0004
00A4'	4F	+	LD	C, A
00A5'	06 00	+	LD	B, 0
00A7'	FD 21 02D5'	+	LD	IY, TABLEB+140
00AB'	FD 09	+	ADD	IY, BC
00AD'	FD 4E 00	+	LD	C, (IY)
00B0'	FD 46 01	+	LD	B, (IY+1)
00B3'	DD 09	+	ADD	IX, BC
00B5'	FD 4E 02	+	LD	C, (IY+2)
00B8'	FD 46 03	+	LD	B, (IY+3)
00BB'	ED 4A	+	ADC	HL, BC
00BD'		+	..0004:	
00BD'	1A	+	LD	A, (DE)
00BE'	1F	+	RRA	
00BF'	1F	+	RRA	
00C0'	E6 3C	+	AND	60
00C2'	28 19	+	JR	Z, ..0005
00C4'	4F	+	LD	C, A
00C5'	06 00	+	LD	B, 0
00C7'	FD 21 02F9'	+	LD	IY, TABLEB+176
00CB'	FD 09	+	ADD	IY, BC
00CD'	FD 4E 00	+	LD	C, (IY)
00D0'	FD 46 01	+	LD	B, (IY+1)
00D3'	DD 09	+	ADD	IX, BC
00D5'	FD 4E 02	+	LD	C, (IY+2)
00D8'	FD 46 03	+	LD	B, (IY+3)
00DB'	ED 4A	+	ADC	HL, BC
00DD'		+	..0005:	
00DD'	13	+	INC	DE
00DE'	1A	+	LD	A, (DE)
00DF'	17	+	RLA	
00E0'	17	+	RLA	
00E1'	E6 3C	+	AND	60
00E3'	28 19	+	JR	Z, ..0006
00E5'	4F	+	LD	C, A
00E6'	06 00	+	LD	B, 0
00E8'	FD 21 031D'	+	LD	IY, TABLEB+212
00EC'	FD 09	+	ADD	IY, BC
00EE'	FD 4E 00	+	LD	C, (IY)
00F1'	FD 46 01	+	LD	B, (IY+1)
00F4'	DD 09	+	ADD	IX, BC
00F6'	FD 4E 02	+	LD	C, (IY+2)
00F9'	FD 46 03	+	LD	B, (IY+3)
00FC'	ED 4A	+	ADC	HL, BC


```

00FE'      +      ..0006:
00FE'      1A      +      LD      A,(DE)
00FF'      1F      +      RRA
0100'      1F      +      RRA
0101'      E6 3C   +      AND      60
0103'      28 19   +      JR      Z,..0007
0105'      4F      +      LD      C,A
0106'      06 00   +      LD      B,0
0108'      FD 21 0341' +      LD      IY,TABLEB+248
010C'      FD 09   +      ADD     IY,BC
010E'      FD 4E 00 +      LD      C,(IY)
0111'      FD 46 01 +      LD      B,(IY+1)
0114'      DD 09   +      ADD     IX,BC
0116'      FD 4E 02 +      LD      C,(IY+2)
0119'      FD 46 03 +      LD      B,(IY+3)
011C'      ED 4A   +      ADC     HL,BC
011E'      +      ..0007:
011E'      DD E5   +      PUSH    IX
0120'      C1      +      POP     BC
0121'      C9      +      RET
0122'      +      ..0008:
                                ENDM
                                HSCNVD N2,N4
0122'      11 0007' +      LD      DE,N2
0125'      CD 013B' +      CALL    HSCND
0128'      DD 21 000F' +      LD      IX,N4
012C'      DD 71 00   +      LD      (IX),C
012F'      DD 70 01   +      LD      (IX+1),B
0132'      DD 75 02   +      LD      (IX+2),L
0135'      DD 74 03   +      LD      (IX+3),H
0138'      C3 0246'   +      JP      ..0008
013B'      21 0000   +      HSCND: LD      HL,0
013E'      06 00   +      LD      B,0
0140'      1A      +      LD      A,(DE)
0141'      E6 0F   +      AND     15
0143'      B7      +      OR      A
0144'      27      +      DAA
0145'      4F      +      LD      C,A
0146'      1A      +      LD      A,(DE)
0147'      1F      +      RRA
0148'      1F      +      RRA
0149'      E6 3C   +      AND     60
014B'      28 23   +      JR      Z,..0009
014D'      C5      +      PUSH    BC
014E'      4F      +      LD      C,A
014F'      06 00   +      LD      B,0
0151'      FD 21 03A1' +      LD      IY,TABLED+56
0155'      FD 09   +      ADD     IY,BC
0157'      C1      +      POP     BC
0158'      79      +      LD      A,C
0159'      FD 86 00 +      ADD     A,(IY)
015C'      27      +      DAA
015D'      4F      +      LD      C,A
015E'      78      +      LD      A,B
015F'      FD 8E 01 +      ADC     A,(IY+1)
0162'      27      +      DAA

```

0163'	47	+	LD	B,A
0164'	7D	+	LD	A,L
0165'	FD 8E 02	+	ADC	A,(IY+2)
0168'	27	+	DAA	
0169'	6F	+	LD	L,A
016A'	7C	+	LD	A,H
016B'	FD 8E 03	+	ADC	A,(IY+3)
016E'	27	+	DAA	
016F'	67	+	LD	H,A
0170'		+	..0009:	
0170'	13	+	INC	DE
0171'	1A	+	LD	A,(DE)
0172'	17	+	RLA	
0173'	17	+	RLA	
0174'	E6 3C	+	AND	60
0176'	28 23	+	JR	Z,..000A
0178'	C5	+	PUSH	BC
0179'	4F	+	LD	C,A
017A'	06 00	+	LD	B,0
017C'	FD 21 03DD'	+	LD	IY,TABLED+116
0180'	FD 09	+	ADD	IY,BC
0182'	C1	+	POP	BC
0183'	79	+	LD	A,C
0184'	FD 86 00	+	ADD	A,(IY)
0187'	27	+	DAA	
0188'	4F	+	LD	C,A
0189'	78	+	LD	A,B
018A'	FD 8E 01	+	ADC	A,(IY+1)
018D'	27	+	DAA	
018E'	47	+	LD	B,A
018F'	7D	+	LD	A,L
0190'	FD 8E 02	+	ADC	A,(IY+2)
0193'	27	+	DAA	
0194'	6F	+	LD	L,A
0195'	7C	+	LD	A,H
0196'	FD 8E 03	+	ADC	A,(IY+3)
0199'	27	+	DAA	
019A'	67	+	LD	H,A
019B'		+	..000A:	
019B'	1A	+	LD	A,(DE)
019C'	1F	+	RRA	
019D'	1F	+	RRA	
019E'	E6 3C	+	AND	60
01A0'	28 23	+	JR	Z,..000B
01A2'	C5	+	PUSH	BC
01A3'	4F	+	LD	C,A
01A4'	06 00	+	LD	B,0
01A6'	FD 21 0419'	+	LD	IY,TABLED+176
01AA'	FD 09	+	ADD	IY,BC
01AC'	C1	+	POP	BC
01AD'	79	+	LD	A,C
01AE'	FD 86 00	+	ADD	A,(IY)
01B1'	27	+	DAA	
01B2'	4F	+	LD	C,A
01B3'	78	+	LD	A,B
01B4'	FD 8E 01	+	ADC	A,(IY+1)

01B7'	27	+	DAA	
01B8'	47	+	LD	B,A
01B9'	7D	+	LD	A,L
01BA'	FD 8E 02	+	ADC	A,(IY+2)
01BD'	27	+	DAA	
01BE'	6F	+	LD	L,A
01BF'	7C	+	LD	A,H
01C0'	FD 8E 03	+	ADC	A,(IY+3)
01C3'	27	+	DAA	
01C4'	67	+	LD	H,A
01C5'		+	..000B:	
01C5'	13	+	INC	DE
01C6'	1A	+	LD	A,(DE)
01C7'	17	+	RLA	
01C8'	17	+	RLA	
01C9'	E6 3C	+	AND	60
01CB'	28 23	+	JR	Z,..000C
01CD'	C5	+	PUSH	BC
01CE'	4F	+	LD	C,A
01CF'	06 00	+	LD	B,0
01D1'	FD 21 0455'	+	LD	IY,TABLED+236
01D5'	FD 09	+	ADD	IY,BC
01D7'	C1	+	POP	BC
01D8'	79	+	LD	A,C
01D9'	FD 86 00	+	ADD	A,(IY)
01DC'	27	+	DAA	
01DD'	4F	+	LD	C,A
01DE'	78	+	LD	A,B
01DF'	FD 8E 01	+	ADC	A,(IY+1)
01E2'	27	+	DAA	
01E3'	47	+	LD	B,A
01E4'	7D	+	LD	A,L
01E5'	FD 8E 02	+	ADC	A,(IY+2)
01E8'	27	+	DAA	
01E9'	6F	+	LD	L,A
01EA'	7C	+	LD	A,H
01EB'	FD 8E 03	+	ADC	A,(IY+3)
01EE'	27	+	DAA	
01EF'	67	+	LD	H,A
01F0'		+	..000C:	
01F0'	1A	+	LD	A,(DE)
01F1'	1F	+	RRA	
01F2'	1F	+	RRA	
01F3'	E6 3C	+	AND	60
01F5'	28 23	+	JR	Z,..000D
01F7'	C5	+	PUSH	BC
01F8'	4F	+	LD	C,A
01F9'	06 00	+	LD	B,0
01FB'	FD 21 0491'	+	LD	IY,TABLED+296
01FF'	FD 09	+	ADD	IY,BC
0201'	C1	+	POP	BC
0202'	79	+	LD	A,C
0203'	FD 86 00	+	ADD	A,(IY)
0206'	27	+	DAA	
0207'	4F	+	LD	C,A
0208'	78	+	LD	A,B

0209'	FD 8E 01	+	ADC	A, (IY+1)
020C'	27	+	DAA	
020D'	47	+	LD	B, A
020E'	7D	+	LD	A, L
020F'	FD 8E 02	+	ADC	A, (IY+2)
0212'	27	+	DAA	
0213'	6F	+	LD	L, A
0214'	7C	+	LD	A, H
0215'	FD 8E 03	+	ADC	A, (IY+3)
0218'	27	+	DAA	
0219'	67	+	LD	H, A
021A'		+	..000D:	
021A'	13	+	INC	DE
021B'	1A	+	LD	A, (DE)
021C'	17	+	RLA	
021D'	17	+	RLA	
021E'	E6 3C	+	AND	60
0220'	28 23	+	JR	Z, ..000E
0222'	C5	+	PUSH	BC
0223'	4F	+	LD	C, A
0224'	06 00	+	LD	B, 0
0226'	FD 21 04CD'	+	LD	IY, TABLED+356
022A'	FD 09	+	ADD	IY, BC
022C'	C1	+	POP	BC
022D'	79	+	LD	A, C
022E'	FD 86 00	+	ADD	A, (IY)
0231'	27	+	DAA	
0232'	4F	+	LD	C, A
0233'	7B	+	LD	A, B
0234'	FD 8E 01	+	ADC	A, (IY+1)
0237'	27	+	DAA	
0238'	47	+	LD	B, A
0239'	7D	+	LD	A, L
023A'	FD 8E 02	+	ADC	A, (IY+2)
023D'	27	+	DAA	
023E'	6F	+	LD	L, A
023F'	7C	+	LD	A, H
0240'	FD 8E 03	+	ADC	A, (IY+3)
0243'	27	+	DAA	
0244'	67	+	LD	H, A
0245'		+	..000E:	
0245'	C9	+	RET	
0246'		+	..000B:	
			ENDM	
0246'	C3 0013'		JP	STT
0249'			TABLED:	
0249'	0001 0000		DW	1, 0, 2, 0, 3, 0, 4, 0
024D'	0002 0000			
0251'	0003 0000			
0255'	0004 0000			
0259'	0005 0000		DW	5, 0, 6, 0, 7, 0, 8, 0
025D'	0006 0000			
035D'	1080 042C		(途中省略)	
0361'	B400 04C4			
0365'	4A80 055D		DW	19072, 1373


```

0369'          TABLED:
0369'          DW 1H,0H,2H,0H,3H,0H,4H,0H
036D'          0001 0000
036D'          0002 0000
0371'          0003 0000
0375'          0004 0000
0379'          0005 0000          DW 5H,0H,6H,0H,7H,0H,8H,0H
037D'          0006 0000          (途中省略)

04FD'          6592 0132
0501'          3808 1810          DW 3808H,21810H,1024H,23488H,8240H,25165H
0505'          1024 3488
0509'          8240 5165

                                END      STT

```

〈図 6.6〉 BCD \leftrightarrow バイナリ変換表作成プログラム

```

1:
2:  PROGRAM TABLEBCD;
3:  TYPE  H = STRING[11];
4:  VAR   F : TEXT;
5:        K,N: REAL;
6:        RSLT: INTEGER;
7:
8:  PROCEDURE CAL (I: INTEGER; D: REAL; C: H);
9:  BEGIN
10:     N := N+K;
11:     IF I MOD 4 = 1 THEN
12:        BEGIN
13:           WRITELN(F);
14:           WRITE(F, ' DW ')
15:        END
16:     ELSE
17:        WRITE(F, ', ');
18:        WRITE(F, TRUNC(N-TRUNC(N/D)*D), C, ', ', TRUNC(N/D), C)
19:     END;
20:
21:  PROCEDURE TABLE (A,B: INTEGER; D: REAL; C: H);
22:  VAR I,J: INTEGER;
23:  BEGIN
24:     K := 1;
25:     FOR J:=1 TO B DO
26:        BEGIN
27:           N := 0;
28:           FOR I:=1 TO A DO
29:              CAL(I,D,C);
30:              K := K*(A+1);
31:              WRITE('※')
32:           END
33:        END;
34:  BEGIN
35:     ASSIGN (F, 'TABLEBCD.LIB');
36:     REWRITE (F);
37:     WRITELN ('10進 16進 ヒョウ サクセイ');
38:     WRITELN(F);
39:     WRITE (F, 'TABLE: ');
40:     TABLE (9,8,65536.0, '');

```

```

41:    WRITELN(F);
42:    WRITE (F, 'TABLED: ');
43:    TABLE (15,7,10000, 'H');
44:    WRITELN(F);
45:    CLOSE (F,RSLT) ;
46:    IF RSLT=255 THEN
47:        WRITELN('CLOSE ERROR')
48:    ELSE
49:        WRITELN('ラブリマシタ TABLECD.LIB ラ サクセイ')
50:    END.
51:

```

6.4 アセンブラとコンパイラのリンク

—バック・グラウンド・プリンタ

CP/M での通常のプリントは **TYPE** コマンドか **PIP** による転送で行います。両者ともコマンドから抜け出ればプリントを続けることができません。バック・グラウンド・プリンタは、コマンドから抜け出てもインタラプト処理によってバッファ・エリア内のデータをプリンタへ出力し続けるためのプログラムです。

PC-CP/M は BASIC インタプリタ用 ROM の中の基本サブルーチンを使用しているので、プログラム内のシステム・コールや CCP へ戻った時にバンク切り替えて下半分の RAM が切り離されます。また、Z80 のモード 2 のインタラプトを使用していますが、Z80 ファミリの周辺 LSI ではなく、8214 (インタラプト・コントローラ) を使用しています。したがって、インタラプト処理はやや複雑化します。それでも I/O ポートの入出力が多いので、アセンブラで書く方が書きやすいでしょう。

ところが、プリントするデータをディスクから持ってくるのは何といってもコンパイラの方が有利です。そこで、プリント・アウトの動作とそのためのイニシャライズをアセンブラで書き、ファイル名を指定したりファイルを読み取ったりする部分を Pascal/MT+ で書いて両者のオブジェクト・コードをリンクし、1 本のプログラムとして使用することにしました。

6.4.1 イニシャライズとプリント・アウト

アセンブラで書く部分は、イニシャライズとプリント・アウト・ルーチンです。イニシャライズはタイマ IC (8253 を使用、5.2 節参照) とインタラプト・モード、ベクタ・ページ (I レジスタ) セットなどのハードウェア的な部分と、バッファ・メモリ・エリアをクリア (0

でなく **1AH** にクリヤ)、ベクタ・アドレス・セット、そして、インタラプト処理ルーチンをどの状態でインタラプトが入っても正しく受けられるアドレスへ移すというソフトウェア的な部分によって作られています(図 6.7)。

インタラプト処理ルーチンは、一度 TPA のどこか(リンクしなければ定まらない)のエリアにロードされた後、転送プログラムによって **OFF40H** からのエリアに移され、その後インタラプトによって起動されます。このエリアは CP/M もその他の一般のプログラムもアクセスすることはありません。

実行時に別の番地に移して正しいアドレスを示す機能は 4.6 節で説明したものです。

インタラプトの前後処理が多いのは、バンク切り替えとデイジィ・チェーンでない優先順位処理のためです。Z80 専用 LSI を使用していれば、**PUSH** と **POP** だけで済みます。

プリント・ルーチンはプリンタが BUSY かポインタが指しているメモリ内容が **1AH** のときはすぐリターンし、そうでないときは、BUSY になるか、**1AH** を検出するまでプリンタに出力してポインタを進めます。ポインタを進めてバッファ・エリアを越えたら、バッファ・エリアの先頭にもどして動作を続けます。最初に起動した時は、バッファ内容がすべて **1AH** にクリアされていますからインタラプトの実質的な処理は行われません。

—〈図 6.7〉 Pascal/MT+ とリンクされるインタラプト処理ルーチン—

```

                .Z80
; インタラプト ショリ モジュール
; .....
;
; イニシャライズ インタラプト etc.
;
                PUBLIC  INITM
;
INITM: LD      A,(34H) ;タイマ モード 2
        OUT    (0EBH),A ;8253
        POP    BC
        POP    HL      ;Get Time Const from STACK
        PUSH   BC      ;RET ADS on STACK
        LD     A,L
        OUT    (0EBH),A
        LD     A,H
        OUT    (0EBH),A ;タイマ インタラプト セット
        LD     A,-1
        LD     (0EA55H),A
        OUT    (0E4H),A
        LD     A,0ECH
        LD     I,A      ;ハード HI ads セット
        IM     2        ;モード 2 ワリコミ
        LD     HL,THVECT ;ハード テーフセット
        LD     (0EC06H),HL

```

```

0021' 21 FFAF          LD      HL,SWVECT
0024' 22 EC0A          LD      (0EC0AH),HL
0027' 3E 90           LD      A,90H ;82554に。 タイマ クロック Enable
0029' D3 EF          OUT     (0EFH),A
002B' FB             EI
002C' C9             RET

;
; TPAから アンセメン ナ エリト ニ インタラフト
; ショリ フー ラ ウラス
;
PUBLIC TRANS
;
TRANS: DI
LD      DE,THVECT ;ワリコミ ルーチン テンソー
LD      HL,SRVCT
LD      BC,SWVEE-THVECT+1
LDIR
POP      BC ;RET ADS
POP      HL ;BUFTOP:INTEGER
POP      DE ;BUFEND:INTEGER
LD      (BUFTOP),HL
LD      (POINT),HL
LD      (BUFEND),DE
PUSH     BC ;RET ADS on STACK
LD      A,1AH ;ハーフワ クリト EOF code
FLOP: AND A
LD      (HL),A
SBC      HL,DE
ADC      HL,DE
JR      C,FLOP
RET

;
;
0052' SRCVT: ;TPA ニ ロート サレハ フトレス
;
; タイマ インタラフト ニ ヨッテ ハーフワ ニ ハイタイド モンコート ラ
; フリントラ ニ オクリタス
;
.PHASE 0FF40H ;アンセメン エリト
THVECT: PUSH AF
LD      A,B ;モニタ ランフ ON
OUT     (0EDH),A ;モニタ オート
PUSH     HL
PUSH     DE
LD      HL,(POINT)
LD      DE,(BUFEND)
LD      A,(0EA55H)
PUSH     AF ;ワリコミ レハル タイヒ
LD      A,(0E9FFH)
PUSH     AF ;ハソク タイヒ
LD      A,3 ;レハル 3 ニシテワリワリコミ キンシ
LD      (0EA55H),A
OUT     (0E4H),A ;レハル センタク オート
LD      A,11H ;ハソク 0 RAM センタク
LD      (0E9FFH),A
OUT     (0E2H),A ;ハソク センタク オート

```


FF64	FB	EI	
FF65	DB 40	LPL0P:	IN A, (40H) ;7*リンク BUSY?
FF67	CB 47	BIT	0, A
FF69	20 23	JR	NZ, RETINT
FF6B	7E	LD	A, (HL)
FF6C	FE 1A	CP	1AH
FF6E	28 1E	JR	Z, RETINT
FF70	D3 10	OUT	(10H), A
FF72	36 1A	LD	(HL), 1AH
FF74	3A EA67	LD	A, (0EA67H)
FF77	CB 87	RES	0, A
FF79	D3 40	OUT	(40H), A
FF7B	CB C7	SET	0, A
FF7D	D3 40	OUT	(40H), A
FF7F	32 EA67	LD	(0EA67H), A
FF82	A7	AND	A
FF83	ED 52	SBC	HL, DE
FF85	ED 5A	ADC	HL, DE
FF87	38 DC	JR	C, LPL0P
FF89	2A FFAB	LD	HL, (BUFTOP)
FF8C	18 D7	JR	LPL0P
FF8E	F3	RETINT:	DI
FF8F	F1	POP	AF ;マスク カイフ
FF90	32 E9FF	LD	(0E9FFH), A
FF93	0F	RRCA	
FF94	C6 10	ADD	A, 10H
FF96	D3 E2	OUT	(0E2H), A
FF98	F1	POP	AF ;マスク レバ* カイフ
FF99	32 EA55	LD	(0EA55H), A
FF9C	D3 E4	OUT	(0E4H), A
FF9E	22 FFA9	LD	(POINT), HL
FFA1	D1	POP	DE
FFA2	E1	POP	HL
FFA3	AF	XOR	A ;モニタ ランプ* OFF
FFA4	D3 ED	OUT	(0EDH), A
FFA6	F1	POP	AF
FFA7	FB	EI	
FFA8	C9	RET	
FFA9		POINT:	DS 2
FFAB		BUFTOP:	DS 2
FFAD		BUFEND:	DS 2
			;
			; スイッチ ニ ヨリテ タイマ ワリコミ ラトメル
			; OS/TP イズ*レニモ ヲコウ
			;
FFAF	F5	SWVECT:	PUSH AF
FFB0	3E 34	LD	A, 34H
FFB2	D3 EB	OUT	(0EBH), A ;モニタ セット テ* タイマ ラトメル
FFB4	3E FF	LD	A, -1
FFB6	D3 E4	OUT	(0E4H), A
FFB8	F1	POP	AF
FFB9	FB	EI	
FFBA	C9	SWVEE:	RET
			.DEPHASE
			;
		END	;モニタ ユニ* オフ

6.4.2 ファイル読み取りとインタラプト・ルーチンヘデータを渡す

こちらは Pascal で書く部分です。プログラムが起動するとすぐアセンブラにバッファ・エリアやタイマのインターバル値を知らせてイニシャライズさせます。その後、ファイル名を指定してファイルを 1 文字ずつ読み取り、バッファ・エリアへ書いて行きます。バッファ・エリアは 16384 文字のアレイとして宣言していますから、何番地かは考える必要はなく、コンパイル後にアセンブラ出力とリンクすると、この番地の値がイニシャライズ・ルーチンに与えられるようにしてあります(図 6.8)。

バッファのアレイ **BUF** は **TRANS** で **1AH** にイニシャライズされています。そこへファイルから読み取った文字を書いて行きますが、**1AH** でないバッファには書き込みません。これは、プリント・ルーチンがまだ処理していないことを示していますから **1AH** になるまで待ちます。この方式でバッファ・エリアが FIFO の働きをします。ファイルを読み取ってバッファ・エリアに書くプログラムとインタラプトで起動されてバッファ内容をプリントするプログラムとの間で、FIFO 動作のためのデータ量やデータ・アドレスのやり取りは行いません。

〈図 6.8〉 Pascal/MT+ で作ったプリント・ルーチン

```

1:
2:  PROGRAM PRNT ;
3:  TYPE PAOC = PACKED ARRAY [1..256] OF CHAR ;
4:    PTR = ^BYTE ;
5:  VAR FI : FILE OF PAOC ;
6:    CH : CHAR ;
7:    BUFEND,BUFTOP : PTR ;
8:    CF : STRING[13] ;
9:    I,RSLT,TMUNIT : INTEGER ;
10:   BUF : PACKED ARRAY [1..16384] OF CHAR ;
11:
12:   EXTERNAL PROCEDURE TRANS (BUFEND,BUFTOP : PTR) ;
13:
14:   EXTERNAL PROCEDURE INITM (TMUNIT : INTEGER) ;
15: BEGIN
16:   BUFTOP := ADDR(BUF) ;
17:   BUFEND := ADDR(BUF[16384]) ;
18:   TRANS(BUFEND,BUFTOP) ;
19:   INITM(2000) ; (*2ミリセコント*)
20:   I := 1 ;
21: REPEAT
22:   WRITELN ;
23:   WRITE(' ファイルメー ? ') ;
24:   INLINE($3E / $FF / $32 / $EA55 / $D3 / $E4) ;
25:   READ(CF) ;
26:   IF CF<>'Q' THEN
27:     BEGIN

```



```

28:      OPEN(FI,CF,RSLT);
29:      IF RSLT=255 THEN
30:        WRITELN('ソノ ファイル フ ヨメマヘンワ ');
31:      ELSE
32:        BEGIN
33:          REPEAT
34:            IF BUF[I]=CHR(26) THEN
35:              BEGIN
36:                CH := GNB(FI) ;
37:                BUF[I] := CH ;
38:                I := I+1 ;
39:                IF I > 16384 THEN
40:                  I := 1
41:                END
42:              UNTIL (CH=CHR(26)) OR (CH=CHR(255)) ;
43:              CLOSE(FI,RSLT) ;
44:              IF RSLT = 255 THEN
45:                WRITELN('CLOSE ERROR ')
46:              ELSE
47:                WRITELN('          オワリマシタ ')
48:              END
49:            END
50:          UNTIL CF='Q'
51:        END.
52:

```

6.4.3 Pascal からアセンブラへのパラメータ伝達

Pascal/MT+においては、内部、外部や Pascal かアセンブラかにかかわらずメイン・ルーチンとサブルーチン(Pascal では手続きや関数)とのデータ伝達はスタックを通して行います。スタックを使用する最大の理由は、サブルーチンの自己呼び出し(再帰手続き、再帰関数)を可能にすることです。

メイン・プログラムは、サブルーチンに与えるべきデータ(実パラメータ)をスタックに積み上げてから **CALL** します。サブルーチンでは、このスタックの上から必要なデータをしかるべき数だけ取り出し、処理結果をしかるべき数だけスタックに積み上げて **RET** します。返すデータがないサブルーチンではスタックには何も積まずに **RET** します。

ここで非常に重要なことは、サブルーチン側で取り出すべきデータの量と返すべきデータの量だけは絶対に間違っていないということです。サブルーチンへ入った時には、スタックの上にそれまでに保留されたデータや帰り番地が積まれていますから、これがひとつ狂えばたちまちプログラムは暴走します。データの量さえ正しければ、処理結果が正しくなくても大問題ではありません。これは処理結果を見ながら対処できます。

図6.8では12行と14行で外部手続きを宣言しています。このときのカッコ内に渡すパラメータの仮の名前と、そのデータ **TYPE** が書かれています。この **TYPE** とパラメータの数によって、スタックに積まれるデータ量が決まります。手続き **TRANS** では **PTR** タイプのデータが2つ、合計4バイトが渡されることになります。**INITM** では2バイトです。メイン・ルーチンでは宣言順にスタックへ積んで最後に **CALL** 命令が入りますから、サブルーチン側では常にスタックの上には帰り番地が乗っており、その下に最後に宣言されたパラメータが乗っています。**TRANS** では (**BUFEND**, **BUFTOP** : **PTR**) と宣言していますから、サブルーチンへ入った時点では帰り番地、**BUFTOP**, **BUFEND** の順に積まれているわけです。

図6.7では **PUBLIC TRANS** でこの名前を外部から呼べるようにしておき、**TRANS** : の5ステップ目からスタックの処理をしています。直前の **LDIR** で **FF40H** からのアドレスに移されたインタラプト処理ルーチンにスタックから受け取ったバッファ・エリアを教えています。帰り番地は必ずしもスタックに積まなくても構いませんが、一応スタックに積んでおき、ルーチンの終わりで **RET** するのが常套手段です。

図6.7ではデータのやり取りなどの処理をわかりやすくするためにマクロは一切使用していませんが、コンパイラとのデータのやり取りはワンパターンですからマクロ化は簡単にできます。要はデータの量を間違えないことです。データのタイプによるバイト数のちがいは、コンパイラのマニュアルに書いてあります。

6.4.4 リンクの操作

コンパイラとアセンブラの出力モジュールをリンクするわけですが、その前に各々のコンパイルとアセンブルをしなければなりません。ここに取り上げた例に限らず、アセンブラとコンパイラではコンパイラ側をメイン・プログラムとして扱います。これはコンパイラの起動手順が面倒なのでアセンブラ側から飛び込んでも起動しにくいからです。

アセンブラでの処理を先に実行する必要があるれば、図6.8の16～19行のように、他の処理に先立ってアセンブル手続きを実行すればよいのです。

リンクには2通りの方法があって、ひとつは **Pascal/MT+** に付属のリンカ **LINKMT** を使用する method、もうひとつは **L80** を使用する method です。後者の method は **Pascal** 側のオブジェクトを一度フォーマット変換しなければならないので、今回は前者の method としました。

そこでアセンブラに戻りますが、**LINKMT** に入力できるファイルは、**REL** (**L80** での入力標準=M80 の出力標準エクステンション) を指定しても受け付けてくれません(マニユ

〈図 6.9〉 コンパイルとリンクの操作結果

MTPLUS B:PRNT \$BZ Pascal/MT+ を起動。そのあとはオプション指示
 Release 5.5
 (c) 1981 MT MicroSYSTEMS, Inc.

BCD real format selectedオプションB(ここでは不使用)
 Enhanced Z80 object code selected.....オプションZ(入れなくてもよい)
 CP/M-80 version

++++++
 Source lines: 102
 Symbol Table Initialization
 Available Memory: 16349
 User Table Space: 12353
 V5.5 Phase 1
 ##
 Remaining Memory: 11859
 V5.5 Phase 2
 INBUF 9
 JCOBUF 106
 PRNT

コンパイル中に進行状況を出
 している。エラーがあればその
 メッセージも出る。

Lines : 102
 Errors: 0
 Code : 796
 Data : 16868
 Pascal/MT+ 5.5 Compilation Complete

LINKMT B:PRNT,B:D2,PASLIB/S/M/D:3000 ←データ・エリアの先頭を指定
 Link/MT+ Release 5.5

↑シンボル・マップ出力

Processing file- B:PRNT .ERLエクステンションは(ERL)でないと受け付けない
 (コマンド・ラインで指定してもうまく働かない)

Processing file- B:D2 .ERL

Processing file- PASLIB .ERL

必ずリンクしなければならない
 実行時ルーチン群

Undefined Symbols:

No Undefined Symbols

☐ 内は D2, ERL で定義されている
☐ 内は PRNT, ERL で定義されて
 D2, ERL で参照される

External Symbol Map:オプション指示なければ出力されない.....

MOVERI	1F24	MOVELE	1F07	PUT	10D7	DELETE	0E33
MOVE	1F07	PURGE	0EEA	CLOSED	0905	FILLCH	1F46
GET	0FB4	RESULTI	7457	IORESU	1925	ASSIGN	0B67
RESET	0626	OPENX	058D	SYSEM	76B5	CLOSE	0902
GNB	16F9	INPUT	71E4	OPEN	058A	OUTPUT	72A7
INITM	041C	TRANS	0449	JCOBUF	0116	INBUF	0113
BUF	31E0	I	31DE	J	31DC	RSLT	31DA
TMUNIT	31DB	CF	31CA	BUFEND	31CB	BUFTOP	31C6
CH	31C4	FI	3000				

↑これがデータ・エリアの先頭にある

```
0062 (decimal) records written to .COM file
```

```
└─約8Kバイト
```

```
Total Data: 46B7H bytes
```

```
Total Code: 1E86H bytes
```

```
Remaining : 7FC2H bytes
```

```
Link/MT+ Release 5.5 processing completed
```

アルには指定できそうに書いてありますが……)。そこで、アセンブル時にオブジェクト・ファイル名を指定して、**ERL** ファイルを作成させます。

LINKMT で両者をリンクするときには、コンパイラ側がメインですから、コンパイラのオブジェクトを第一に、アセンブラのオブジェクトを第二に、そしてコンパイラに必要な実行時モジュール群(いわゆるランタイム・ライブラリ)を第三に指定します。また、オプションとしてライブラリのサーチを/**S**で指定します。

その他のオプションは全く指定なしでも動作には影響しませんが、ROM と RAM に分ける場合などの参考のためにデータ・エリアを指定する/**D** : オプションを指定し、各ラベルの配置をデバッグ時に利用するためにシンボル表を出力させます。以上の操作結果は図 6.9 のようになります。

このように、**M80 の出力オブジェクト・ファイル**はエクステンションの変更だけで **LINKMT** に難無く入力でき、他のモジュールとリンクされます。**LINKMT** と **L80** との大きな違いは、第一に **L80** はリンク・ローダであり、原則として実メモリ・エリアに配置してリンク作業を行うのに対して、**LINKMT** では実メモリと無関係にバイナリ・ファイル (**.COM**) または **HEXA** ファイルを作成することです。第二は **L80** では外部記号を 6 文字までしか判断できないのに対して、**LINKMT** では 7 文字まで判断できることです。**LINKMT** はロード機能がない以外は、**L80** よりも上回った仕様になっているといえます。もちろん、アセンブラのみのファイルも **LINKMT** でリンクできるのは当然です。

アセンブラとリンクして使えるのは Pascal だけではありません。コンパイラのほとんどはライブラリをアセンブラで書いてあり、必然的にアセンブラとのリンクができるようになります。数あるコンパイラの中で特に筆者が Pascal を選んだのは自然語の意味に最も近い表現をとっている点とデータ、プログラムとも大きな構造を扱える点です。おそらく Pascal またはこれに類似した言語がハードウェアの変化にかかわらず生き続ける息の長い言語になるでしょう。

アセンブラのみに頼る時代は遠からず去ります。マクロ・アセンブラを踏み台に、高級言語を並用できるように目標を据えてください。

参 考 文 献

- (1) ユーティリティ・ソフトウェア・マニュアル, (株)アスキー
- (2) Alan R. Miller, 友枝英一訳, マスタリング CP/M, CQ 出版社
- (3) 前田英明, マクロアセンブラの使い方, 工学図書出版
- (4) 牟田慎一郎, PC-Techknow 8000 mkII, (株)システムソフト
- (5) Pascal/MT+ Reference Manual, Pascal/MT+ Programmer's Guide, SPP User's Guide, Digital Research
- (6) 中野正次, デジタル回路設計ノウハウ, CQ 出版社

使用ソフトウェア

- (1) ユーティリティ・ソフトウェア・パッケージ
MACRO-80 V3.44
LINK-80 V3.44
(Microsoft)
- (2) Pascal/MT+ with SPP Release 5.5
(Digital Research)

キーワード

〔ア 行〕

空きビット	80
アクチュエータ	163
アセンブラ	14, 113, 224
アセンブル(時間, 対象, 手続き, 変数, 作業, リスト)	42, 46, 50, 54, 63, 75, 81, 102, 117, 118, 129, 130, 135, 187, 276, 278
アドレス(参照, 値, 表, テーブル, リスト)	79, 111, 112, 176, 182, 187, 197, 201
アナログ変化量	163
アプソリュート(アセンブラ, セグメント)	117, 118, 123, 124, 125, 132
アプリケーション	14, 15
アルファ数字	161, 162, 252
アルファベット	252
アレイ	274
暗号	188
アンダ・バー	241
イニシャライズ	83, 84, 101
イミディエイト	84
入出力ラベル	102, 104
インクルード	66, 99, 126, 130, 131, 136, 172
インターバル値	274
インターフェース	228
インタコード	181, 182, 196
インタプリタ	11, 15, 161, 176, 181, 182, 187, 196, 201, 257
インタラプト(コントローラ, 処理, 処理ルーチン, 前処理, 後処理, ベクタ, タイマ)	15, 16, 17, 27, 28, 92, 132, 140, 146, 155, 164, 165, 166, 167, 228, 229, 234, 239, 270, 271, 274, 276
インデクシング	257
インライン・パラメータ	172, 176, 177
引用符	133
裏レジスタ	16
エクステンション	278
エコー	163
エディタ	118, 130, 133, 135, 259
エラー表示	152
エリア確保, エリア節約	86, 97
演算子	40, 42, 44, 45, 52, 104, 230
演算機能	223
演算精度	10
演算用マクロ集	207
オブジェクト(コード, ファイル名, ライブラリ)	20, 117, 121, 122, 124, 126, 130, 131, 133, 159, 162, 270, 276, 278
オプション・マクロ集	131

〔カ 行〕

外部参照	42, 46
------	--------

外部手続き	276
改ページ	256, 257
カウンタ	52, 54, 81, 102, 123, 167
カウント(値)	64, 164, 165
カウント・アップ	164, 167
確認済みマクロ定義	131
帰り番地	275, 276
カッコ	110, 201
カナ(コメント, シフト, 対応, 変換, リテラル)	133, 135, 138, 144, 148, 153, 154, 157, 162, 228, 252
カナ文字(復元, フラグ, メッセージ)	10, 127, 133, 134, 135, 136, 137, 161, 162, 163, 250
可変長	169
仮パラメータ	29, 40, 52
偽	44, 45
キー・ミス	11
機械語(コード, 命令)	9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 17, 18, 22, 32, 33, 49, 66, 77, 96, 102, 103, 126, 135, 176, 182, 223, 224
記号番地, 記号命令	12, 14
疑似命令	78, 102, 103
基準時間単位	164
偽条件部リスティング制御	77
基数	52
機密保持用のマクロ	11
逆アセンブル	114, 115, 116, 176, 182
逆アセンブル防止用マクロ	114
共用マクロ	131, 168
局部シンボル, 局部変数	62, 63
空	75, 241
空白行	256
空パラメータ	59, 72
空マクロ	25
区切り記号	61
組み込みマクロ	11
組み込みロジック	240
グローバル(宣言, リファレンス)	121, 122, 123, 152, 253
クロス・アセンブラ	11, 161, 223, 224, 225, 228
クロス・コンパイル風表記	161
クロス・マクロ	240
結合子	48
コーディング(ミス, テクニック)	10, 11, 117, 201, 229, 231
コード(配置, 生成)	123, 124, 125, 187, 234
コア・メモリ	14
高級言語	14, 15, 18, 63, 250, 259, 279
高級言語風(表記法)	21, 161, 197, 201, 224
高級言語風4バイト四則インタプリタ	217
交差状態	105
構造化	63
高速BCD変換	257

構文解析	108
互換性	122, 126, 132, 162
故障対策	228
固定小数点演算	259
コメント	133, 250
コモン	123, 124, 125
コントロール・レジスタ	83
コンパイラ	11, 14, 15, 16, 17, 18, 20, 250, 270, 276, 278
コンパイル	274, 276, 277

〔サ 行〕

サーボ制御	15
再帰関数	275
再帰手続き	275
再定義(可能)	24, 101, 103, 126
再展開防止法	99
再展開防止用マクロ	104
再配置	125
ザイログ表示	61
作業エリア	87
作業用メモリ	87, 165
サブルーチン再展開	101
サブルーチンの結合	118
サブルーチン方式	11
算術演算	161
参照番地	121
サンプリング	163
シーケンサ	230
シーケンス回路	229
時間待ち(ルーチン)	92, 93, 94
識別文字数	25, 126
自己呼び出し	102, 275
四捨五入	204, 205, 209
四則演算	201, 202
自己ループ	92
システム・コール	162, 165, 270
実アドレス	187
実行時解釈	19
実行時モジュール群	278
実行時リロケート	159
実行ファイル	181
実行ルーチン	196, 197
実パラメータ	29, 52, 58, 59, 64, 75, 110, 275
実メモリ・エリア	278
時定数	165, 166, 167
自動結合	118
自動スタート	164
シフト・コード	133, 162
自マクロ再定義	100, 104, 126
ジャンプ機能	241
ジャンプ先のリスト	118
ジャンプ命令	181, 223, 241

終処理	166
出力命令	224
出力ファイル	256
出力モジュール	276
条件疑似命令	41
条件指定	61, 74
条件ジャンプ	37
条件判断	38, 63, 75, 77, 80, 102, 104, 129, 231
条件判断疑似命令	38
条件判定のネスティング	126
条件分岐	116
乗除算	201
省略形	167
省略時(解釈)	90, 127, 129
省略指定	93
処理アドレス	187, 196
真	44, 45
真偽	44, 45
進行管理	117
シングル・コート	252
シンボル	123
シンボル合成マクロ	241
シンボル(名、表、テーブル)	63, 71, 104, 126, 152, 257, 278
進法の基数	257
数字、数値	51, 52
数値演算	161
数値処理	47
数値評価	52, 53
スキャン	108
スクロール・アウト	152
スタック	15, 37, 55, 63, 276
ステータス・ポート	78
ステータス・レジスタ	83, 84
制御用コンピュータ	228
制御用ポート	78
制御用システム	71
整数	259
セグメント	124, 125
絶対番地	12, 118, 124
セミコロロン	252
ゼロ・フラグ	28
宣言(疑似命令)	46, 122, 130
前後処理	271
前方参照	24
ソース・コード	135
ソース・ファイル(結合指示)	118, 130, 250, 259
ソース・プログラム	12, 50, 117, 224, 253, 259
ソーティング(ソート)	108, 135, 136, 152
測定値	257
ソフトウェア・タイマ(ソフト・タイマ)	137, 138, 139, 145, 148, 161, 166, 167, 239, 240

〔タ 行〕

大小比較	113
タイトル	134, 250, 256, 257
代入疑似命令	46
代表名	13
代表命令	9, 10
タイマ・カウンタ	164
タイマ(機能)	163, 167, 229
タイマ用 LSI (IC)	163, 270
タイマ連結用マクロ	165
タイム・コンスタント	164
タイム値	92, 93
ダウン・カウンタ	164
打鍵ミス	259
多重(のネスティング)	55, 75
多重定義(エラー)	46, 52, 63, 122
多バイト連続出力	85
ダブル・コート	252
ゲーム命令	116
ゲーム・パラメータ	31
単位指定	93
チャタリング消去	163
中間言語	12
中間コード・インタプリタ	168
中断	75, 76
重複	32, 102, 103, 122, 126, 152
直接データ	170
直接展開	169, 172
通信制御	15, 93
データ	123, 124, 125, 274, 276
データ・アドレス	274
データ・エリア	123, 129, 187, 278
データ構造	17
データ相対	42
データ長	16
データ・ビット数	257
データの集合	84
データの列	176
デジィ・チェーン	271
定義済みフラグ	101
定義/未定義	42
定数	46, 129
デバッグ	117
デバッグ(作業)	132, 152, 253, 278
展開(過程, 結果, 作業, 状態, 続行, チェック, フロー, 中止, リスト)	24, 30, 31, 55, 59, 63, 64, 67, 68, 74, 75, 77, 87, 88, 105, 108, 110, 161, 162, 167, 169, 176, 197, 232, 253, 271
展開法	167, 169
転送プログラム	271
登録表	196

読解性	10, 11, 66
トグル	164, 167
飛越命令	224
飛び先番地	12
トランジェント・プログラム	132
トリガ	164, 167

〔ナ 行〕

内部コード(インタプリタ)	187, 197
内部定義	42
内部マクロ	243
ニブル	28, 29
ニモニック	23
入出力命令	241
入出力処理	15
入力命令	224
ネスティング	34, 36, 37, 41, 43, 58, 64, 86, 87, 94, 95, 126
ノウハウ	114

〔ハ 行〕

ハードウェア	12, 16, 71, 78, 163, 164, 167
ハードウェア・タイマ	164, 165
バイナリ・コード	117, 130, 224, 227, 257
バイナリ・ファイル	278
バス 1, バス 2	126
パターン	127
バック・グラウンド・プリンタ	270
八則演算	197, 198
バッファ	79, 274
バッファ・エリア	270, 271, 274, 276
バッファ・メモリ	270
パラメータ	18, 57, 67, 76
バリエーション	103
バンク切り替え	270, 271
番地参照部分	14
番地指定リンク	125
反復疑似命令	54, 56, 64, 75
比較演算子	44, 45
比較判定	38
非実行命令	65
ビット(制御, 番号)	15, 68, 71, 78, 79, 80, 81, 83
ビット・セット	168, 169, 172, 176
ビット・プロセッサ	161, 223, 224
ファイル(変換)	114, 118, 250, 253, 270
フォーマット変換	276
フォーム・フィード	134
複数モジュール	117
フラグ	101, 102, 224
フラグ・チェック	104
ブランク	59, 197, 241
ブリセット・タイム	140, 145, 154
プリント・ルーチン	271, 274
ブ레이크	253

フローチャート	11, 164, 166, 230, 234
プログラム・エリア	123
プログラム・シーケンス	228, 229
プログラム相対	42
プログラム保護	114, 115
分割アセンブル	136
ページ番号	256
並列動作	164
ベクタ・ページ	270
ベクタ・アドレス	271
別アセンブル	136
別ファイル	130, 136
変換作業	252, 257
変数	46, 56
変換表作成プログラム	269
変数名	67, 197
ポート(数, 定義, 番地)	71, 78, 79, 80, 81, 83
ポインタ	196, 271
ポジション・カウンタ	123
翻訳時解釈	19

〔マ 行〕

前処理	166
マクロ	9, 23, 40, 51, 54, 95, 96, 97, 98, 101, 104, 126, 127, 128, 135, 136, 253
マクロ機能	9, 10, 12, 17, 18, 22, 26, 29, 35, 86, 99, 117, 127, 161, 223
マクロ処理機能	104, 154
マクロ処理用サブルーチン	131
マクロ定義	11, 12, 18, 21, 22, 23, 86, 128, 129, 131, 153
マクロ展開	32, 36, 52, 87, 97, 101, 126, 129, 161, 162, 167, 169, 202, 227, 234, 241, 256
マクロ展開リスティング制御	77
マクロ名	13, 24, 25, 28, 67, 95, 103, 104, 126, 224
マクロ命令	10, 11, 13, 20, 23, 25, 26, 66, 102, 103, 253
マクロ表記	11, 23, 38, 84, 202
マクロ・ファイル	130
マクロ・リスト	104
待ち時間	163
マルチ・タイマ	163
マルチ入出力	83
未定義(状態, シンボル)	121, 122, 126, 152
無限のマクロ展開	46
無指定リンク	124
無条件(分岐)	77, 114, 116
命令モニタ	61
メカ制御	93
メッセージ	133
メモリ・エリア	63, 98, 101, 114
メモリ節約	167
メモリ全域	167
メモリ・マップ	164

モード	42, 123, 124
モード 2	132, 270
文字分解機能	110
モジュール	121, 122, 123, 125, 130
文字列	47, 53, 241

〔ヤ 行〕

ユーザ定義	18
優先順位処理	271
呼び出し時修飾	29
呼び鈴	161
読めない出力ポート	78

〔ラ 行〕

ライブラリ(ファイル)	130, 131, 278
ラッチ機能	241
ラベル	14, 46, 278
ランタイム・ライブラリ	278
リアルタイム制御	21
リスト制御疑似命令	68
リスト変換プログラム	227, 253
リスト・ファイル	133
リセット	167
リターン・アドレス	176
リテラル	111, 112, 148
リテラル数値	49
リテラル・データ	110, 250
リテラル文字	20
リフォーマッタ	253
リトリガ機能	167
リレー・シーケンス	228
リレー接点	163
リロケーション	124
リロケータブル(オブジェクト)	117, 118, 121, 123, 125, 131, 253
リロケート機能	117
リンク	118, 121, 125, 126, 132, 276
リンク	20, 42, 117, 121, 123, 124, 130, 131, 250, 270, 271, 274, 276, 277, 278
リンク作業	126, 132, 160, 278
リンク・ローダ	278
ループ回数	92
レジスタ	61, 83, 84, 172
レジスタ・ペア	59, 61, 108
連結	166, 167
連結子	49
連結タイマ	140, 145, 147, 154, 166, 167
連続出力用マクロ	83
ロケーション	253
ローダ機能	278
ローカル化	95
ロジック回路	229
ロジック・エミュレータ	161

ロジック・シミュレータ	228, 235
論理演算子	44
論理式	228
論理式表記	161
論理値	44, 45
論理的値	45
論理の四則	197

〔アルファベット〕

A ADDQ	170, 172, 173, 176, 177, 181, 182, 188, 190, 196, 220
ADDQSR	190
ADDW	34, 97, 104, 106, 107
ASCHX	216
ASEG	123, 124, 125, 159, 160, 174, 178, 182, 188, 189, 192, 196, 227, 243, 245
ASET	46
ASM	117, 118
B BASIC (インタプリタ)	12, 14, 16, 18, 23, 78, 257, 270
BCD コード	257, 259, 262
BCDREAL	259
BIDE	213
BIDE 12	213
BIT 命令	228
BPU	161, 223, 224, 227, 228, 240, 242, 243, 253
BUSY	271
BUF	274
BYTE	67, 69, 70, 86, 87, 88, 89
C CALL	196
CHECK	105, 106, 138, 144, 170, 173, 177, 178, 189, 190, 207, 208, 209, 210, 211, 213, 214, 215
CHNRUM	53
COBOL	14
COMMON	42, 123, 124, 125
COND	38, 41, 103
CONJT	137, 140, 141, 142, 145, 146, 149, 150, 154, 156
CPM CALL	145
CP/M80	53, 117, 118, 132, 252, 257, 270, 271, 277
CSEG	123, 124, 125, 134, 150, 159, 160, 169, 174, 179, 181, 189, 190, 191, 196
D DCHLZ ?	29
DCIXZ ?	29
DDT	117, 124, 130, 132
DEBI	213
DEBI 12	213
DECHL	99
DEFL	45, 56, 57, 110, 113
DIVQ	202, 207, 208, 209, 222
DSEG	123, 124, 125, 134, 150, 159, 190, 191, 196
E ELSE	41, 75, 76, 126

ENDC	41
ENDIF	40, 41, 76, 77
ENDWH	225, 226
ENTRY	122
ERGEN	52, 55
ERR & %P	52
EX	75
EXITM	75, 76, 77, 105, 108, 111, 112, 138, 144, 148, 153, 235, 244
EXT	122, 148, 149
EXTERNAL	274
EXTRN	122
F FF	134, 256
FHEN	253, 254, 257
FIFO	122, 130, 152, 274
FOR NEXT	18
FORTRAN	14, 257
G GLOBAL	122, 130
GOTO	18, 218, 219, 223, 224, 225, 226
GT	111, 113
GETA	189, 190, 191, 196
H HCONB	259, 260
HDX 2	210, 211
HXASC	215
HSCNVB	260, 262
HSCNVD	260, 265
HEXA ファイル	278
HEXA	87
HIGH	44, 71, 83
HXASC	26, 27
I Iレジスタ	270
IF	38, 40, 41, 42, 44, 45, 52, 75, 76, 85, 103, 104, 105, 138, 144, 148, 177, 225, 226, 227
IF 1	40
IF 2	38, 40
IFB	40, 42, 75, 91, 94, 95, 139, 145, 149, 153, 154, 215, 216
IFDEF	40, 104, 105, 106, 107
IFDEFM	106
IFDEFS	106
IFDIF	40
IFE	38
IFF	38
IFIDN	40, 41, 43, 61, 77, 90, 91, 94, 95, 201, 202, 206, 207, 225
IFNB	40, 58, 59, 60, 66, 67, 72, 73, 75, 81, 139, 140, 145, 146, 168, 170, 174, 178, 192, 208, 209, 211, 213, 214, 215, 260
IFND	66
IFNDEF	192
IFT	38, 41, 103

INCHL	97, 98	137, 138, 142, 143, 144, 148, 150, 151, 153, 154, 157	
INCLUDE	118, 127, 129, 137, 138, 148, 169, 182, 188, 202, 206	MINP	84, 85
INIT	225, 226, 227	MMPUSH	62
INITM	155, 157, 276	MOUT	84, 85
INTPRI	191, 196	MOV	110, 111, 113
INTRPT	28, 181, 182, 188	MOVWRD	29, 30, 31, 32
IOB	35, 36, 38, 42, 43, 47, 74	MPUSH	61, 62
IOBRES	35, 36, 71	MTPLUS	277
IOBSET	30, 31, 32, 33, 36, 68	MULQ	202, 207, 208, 222
IOBUF	83	N	
IOC	81, 82, 83	NAME	102, 154, 157
IODEF	66, 67, 74, 85	NEST	37, 38, 39, 46, 47, 51
IOSET	71, 72, 78, 79, 80	NESTE	51, 52, 55
IOSET 2	79, 80	NMI	132
IRP	57, 59, 60, 61, 62,	NUL	42, 45
	67, 69, 70, 72, 73, 75, 76, 84, 86, 87, 88, 89, 108, 109,	O	
	170, 174, 176, 178, 190, 192, 210, 213, 214, 235, 244	O エラー	113
IRPC	59, 60,	OFF	72, 73, 74, 83, 224, 225, 226
	61, 62, 108, 109, 110, 111, 112, 114, 134, 138, 144,	ON	82, 83, 72, 73, 74, 81, 170,
	148, 153, 168, 208, 213, 214, 215, 235, 240, 241, 244		173, 176, 177, 181, 182, 188, 190, 224, 225, 226, 227
J		ONSR	190
JJ	86, 88	ORGEN	235, 236
JMP	115, 181, 182, 188, 191, 196, 224	OS	16, 132, 136
JMR	115	P	
K		PACKED ARRAY	274
KANA	250, 251, 253, 257	PARA	49
L		Pascal	23, 63, 257, 274, 275, 278
L80	121, 124, 125, 132	Pascal/MT+	15, 135, 228, 250, 259, 270, 271, 274, 275, 276, 277
LABGEN	244, 276, 278	PASLIB	277
LD	33, 101	PBF	79, 80, 81
LDIR	114	PBF 値	83
LDIRR	168, 173,	PBN	71, 78, 79, 80, 81, 90, 139, 140, 141, 145, 146,
	177, 189, 190, 191, 207, 208, 209, 211, 213, 214, 215		148, 149, 150, 153, 154, 164, 165, 167, 172, 176, 187
LDP	219, 220, 221, 222	PBN 形式	71, 72, 74, 79, 80, 234
LET	17, 18,	PBN の値	72
	23, 196, 198, 201, 206, 207, 216, 219, 222, 223	PBN の定義	71
LIB80	130	PBNDEF	72, 73, 79, 80,
LINKMT	276, 277, 278		81, 82, 83, 169, 170, 174, 178, 181, 182, 188, 191, 196
LMACRO	96	PBNS	173, 190
LOCAL	64, 65, 95, 96,	PC	124, 253
	112, 138, 144, 148, 170, 173, 177, 178, 189, 190, 191,	PC モード	253
	208, 209, 210, 211, 213, 214, 215, 216, 235, 259, 260	PC-CP/M	136, 270
LOGIC	10, 234, 235, 237, 240	PIP	152, 270
LOW	44, 71, 83, 113	PL/I	63
LST	152	POPAL	27, 28
M		POPLET	28
MAC	23, 46	POPS	109, 136
MACHIN	181, 182, 188, 191, 196	Port BuFfer	79
MACRO 80 (M80)	11, 12, 23	PRNT	274
Macros	96	PROM	15
MARK	26	PUBLIC	122, 148, 150, 152, 271, 272, 276
MASAG	162, 163, 252	PUPO	220, 221
MERR	58, 59, 60	PUSH	135
MESAG	20, 111, 112, 134,		

PUSHAL	27, 28
PUSHS	109, 136
Q	
QQQ	86, 87, 88, 89
QUAD	68, 69, 70, 86, 87, 88, 89, 169, 170, 174, 178, 181, 182, 187, 188, 196
QUIN	87
R	
RAM	15, 67, 78, 79, 80, 81, 82, 83, 124, 125, 159, 160, 167, 257, 278
RAMDEF	67, 68
RBCDE	47
READL	137, 139, 143, 145, 148, 149, 151, 153, 157
READL :	155
REPT	56, 57, 58, 64, 65, 75, 76
RES	98, 136, 212, 219, 222, 224, 225, 226
RMAC	23, 117
ROM	114, 159, 160, 278
ROM 化	15, 123, 132
ROM 化可能	125
ROM 部分	124, 125
ROM ライタ	117
RPT	56, 57, 58
S	
SET	224, 225, 226, 227
SFT 4	48
SID	130, 132
SIMPLE	25, 26
SIO	66, 84
SQRT	210
SQRT32	210
STIR	168, 173, 177, 190, 208, 210, 211, 213, 214, 215
SUBBCD	34
SUBQ	221
SWAP	29
SYMGEN	243, 244
T	
TABLEBCD	269
TABLEBCD. LIB	259, 269, 270
TENSO	34
TES 2	50
TEST	50, 53, 64, 65, 96, 105, 106
TESTP	108, 109
TITLE	134, 135
TOBGEN	235, 236, 244
TO_INTPRI	181, 182, 188, 191, 196
TPA	132, 271, 272
TRANS	274, 276
TRIGT	137, 139, 141, 143, 145, 149, 150, 151, 153, 167
TRIP	68, 69, 70, 86, 88, 89
TYPE	42, 104, 105, 138, 144, 170, 173, 177, 189, 207, 270, 276
W	
WAIT	19, 92, 93, 94
WHEN	74, 90, 91, 92, 103, 224, 225, 226, 227

WORD	68, 69, 70, 86, 88, 89
Z	
Z80	12, 16, 23, 46, 60, 61, 102, 161, 229, 241, 270, 271
ZSID	132

〔記号, 数字〕

+	234, 237, 238, 243
-	234, 237, 238, 243
¥	10, 227, 234, 237, 238, 243, 254
%	52, 53, 54, 235, 236, 244, 245
&	53, 54
& 演算子	48
:	234, 237, 238, 243
: :	122, 154, 155, 157
: A	241
:	168, 190
_	241, 243
/D :	278
/S	130, 278
#	243
# #	122, 149, 150, 151, 153, 155, 156, 157, 158
. 1	9, 23, 244
. 4	198, 199, 200
. . ABCD	201, 202
. . COM ファイル	64
. . DEPHASE	24, 124, 132, 278
. . ERL	159, 160, 273
. . HEX	277, 278
. . HEX ファイル	132
. . LALL	117
. . LIST	39, 49, 68, 69, 86, 88, 96, 106
. . PHASE	169
. . PRINTX	159, 160, 272
. . RADIX	102
. . REL	52
. . PRM	136
. . PRN	250, 252
. . PRN ファイル	133, 136, 152, 250
. . SALL	134, 135
. . XLIST	68, 70, 224, 253, 254
0 ページ	169
1 文字	132
1 文字オペランド	241
1 文字解釈	59
1 文字表現	241
1 文字ロジック・マクロ	108
8 進法	243
10 進数	12
16 進	52
24 ビットの整数	12, 64, 95, 110, 162
8080	16, 17
	12, 46, 59, 60, 102, 132

あ と が き

人間がコンピュータより優れているのは直感力だといわれています。また、イメージ的、パターンの判断力ともいわれます。機械語のみのアセンブラではLDやCALL命令、またIN、BIT、JRの組み合わせがただただ数多く並んでいるだけで、人間持ち前の直感力を発揮するのに適していません。マクロ・アセンブラのマクロ機能は、機械語列をより直感力を働かせやすい表現に近づけて、構成、推察、検査、変更などの効率を上げるための強力な手段といえます。

ところで、本当に人間は直感力において機械より優れているのでしょうか？ 一般的に優れているとしても大差があるとは思えません。しかし、よく鍛練された芸術家やスポーツ選手などは、確かに機械よりはるかに勝る直感力とパターン処理力を持っているようです。

直感力といえば、以前、デジタル回路のプリント配線パターンを設計していたとき、最後の詰めになって何本かの配線が通らなくなり、ついに全体を始めからやり直す羽目に陥ることが何度もありました(筆者に限らず…ですが)。そんな時、たまたま流行り出したのがプラパズルでした。

プラパズムというのは、原理が非常に単純で数学的なものです。その基本は、正N角形をM個平面上で連結して作られるすべて(L種類)の形をプラスチック板で作り、 $M \times L$ 目の外枠の中にすき間なく詰めるパズルです。平面を埋めるためにはNは3、4、6の3種類しか使えません。また、面積はすべて同じで、同じ形は2つとないことになります。

原理はこれだけです。誰でも作れるわけですが、市販品ではN=4(すなわち正方形)、M=6のもの(したがって、Lは必然的に35になる)が最も多くの組み替えができるとされています。筆者の推察では数十億通り以上と思われます。

プラパズルには正解というものはありません。外枠の中に入れるという制限の中で自由にパターンを作るものです。そこで話は戻って、プラパズルをいろいろと試しているうちに、プリント配線パターンの設計がより速く適確にできるようになり、以前の苦勞が不思議にさえ思えてきたのです。人間の直感力やパターン処理力は訓練によって鍛えられていくのだと痛感しました。

その後、このプラパズルでいろんな模様を作りましたが、さらに可能性を追求して文字を書くことも不可能ではなさそう…と思い挑戦してみました。とはいっても、限られた図形の組み合わせですから、どんな文字でも書けるわけではありません(文字以外の部分を無視しても)。文字パターンを作って、その残りを埋めるのは簡単ではありませんが、筆者の姓をカタカナで書くことはできました。これには1日4時間程度で約3ヵ月かかりました。そんなことに3ヵ月もかける価値があると思う人は異常です。しかし、価値がないのに敢えてやってしまうのは……もっと異常でしょうか。

最後になりましたが、デジタルリサーチ・ジャパン(株)からはPascal/MT+、(株)アスキーからはMacro-80の最新バージョンを確認のためにお借りしました。この場を借りてお礼を申し上げます。

著者略歴

中野 正次（なかの まさつぐ）

1947年 福井県に生まれる

1969年 金沢大学工学部電子工学科卒業

1969年 日本電子株式会社 入社

1975年 ナスコ株式会社 入社

1982年 同社退社

現在 技術コンサルタント

著書 「抵抗，コンデンサの使い方」（共著，CQ出版社，1980）

「ディジタル回路設計ノウハウ」（CQ出版社，1984）

実戦マクロ・アセンブラ活用法

昭和60年4月5日 初版発行

© 1985

著者 中野正次

発行人 飛坐博

発行所 CQ出版株式会社

定価 1,800円

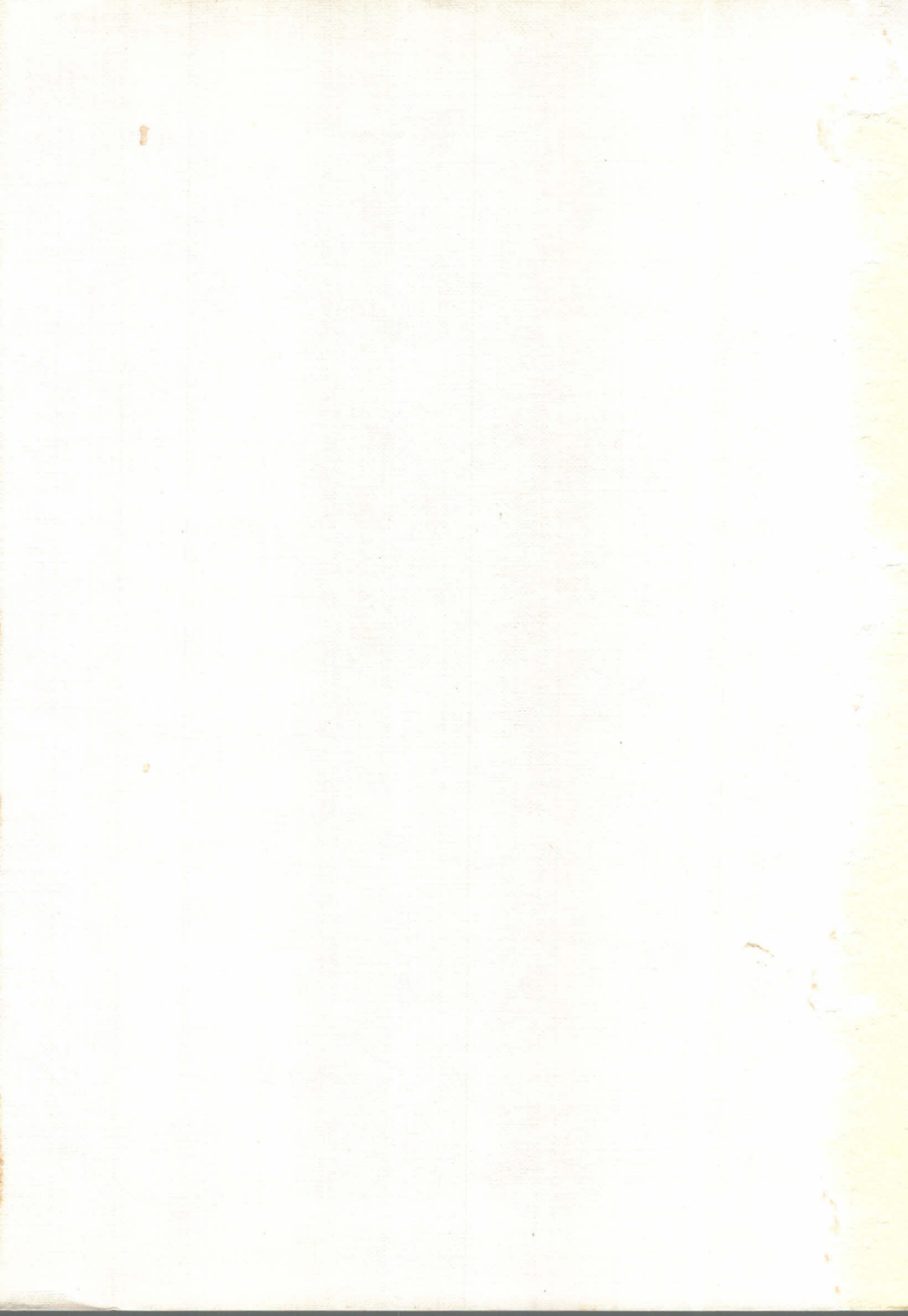
東京都豊島区巢鴨1-14-2 (〒170)

電話 03(947)6311(代) 振替 東京0-10665

落丁、乱丁本はお取り替えます。

写植 都写真植字社 印刷・製本 美和印刷

ISBN4-7898-3157-4 C3055 ¥1800E





CQ RED BACKS

CQ出版社 定価1,800円